This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

Corr. WO 95/07578

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号

特表平9-504914

(43)公表日 平成9年(1997)5月13日

	4 B 7/26 7605-5 J		F I H 0 4 B H 0 4 J	7/26 13/00	N A		
			審査請求	未請求	予備審査請求	有	(全 60 頁)
(21)出願番号 特願平7-508779 (86) (22)出願日 平成6年(1994)9月8日 (85)翻訳文提出日 平成8年(1996)3月8日 (86)国際出願番号 PCT/US94/10087		(71)出願人 クァルコム・インコーポレーテッド アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、ラスク・プール パード 6455					

(87)国際公開番号 WO95/07578 (87)国際公開日 平成7年(1995) 3月16日

(31)優先権主張番号 118,473 (32)優先日 1993年9月8日 (33)優先権主張国

米国(US)

(72)発明者 ガードナー、ウイリアム・アール アメリカ合衆国、カリフォルニア州

92103、サン・ディエゴ、ハイエス・アベ

ニュー 1072

(72) 発明者 ジエイコプス、ボール・イー アメリカ合衆国、カリフォルニア州

92103、サン・ディエゴ、トランス・スト リート 1684

(74)代理人 弁理士 鈴江 武彦 (外3名)

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 マルチユーザ通信システムを保持する送信データを決定する方法及び装置

(57)【要約】

基地局(2)と複数のリモートユーザ(4)との通信の ためのデータレートを制御する方法及び装置。通信資 願、例えば基地局(2)からリモートユーザ(4)への フォワードリンク資源あるいは、リモートユーザ (4) から基地局(2)へのリパースリンク資源の使用が測定 される。 測定された使用値は少なくとも1つのあらかじ め定められたしきい値と比較され、通信のデータレート または前記通信資源に関する通信のサブセットが、前記 比較に応じて変更される。

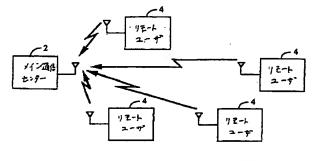


FIG. 1

【特許請求の範囲】

1. 受信機を有する通信センターにメッセージを通信する送信機を各々有する複数のリモートユーザの通信ネットワークに於いて、システム用法及びキャパシティに従って通信クオリティを効果的にするためのサブシステムであって、

上記用法のレベルに従ってレートコントロール信号を条件付きで提供すると共 に上記システム用法を決定するモニタ手段と、

上記リモートユーザの対応する通信ネットワークの上記データレート調整すると共に上記レートコントロール信号を受信する上記リモートユーザの対応する通信ネットワークに各々配列する複数の応答手段と

を具備するサブシステム。

2. 上記モニタ手段は上記送信センターに配列されるものであり、

上記リモートユーザに上記レートコントロール信号を送信すると共に上記リモートユーザにメッセージを送信する通信センター送信手段と、

各々が、上記応答手段の対応する通信ネットワークに上記レートコントロール 信号を送信すると共に上記レートコントロール信号を受信する上記リモートユー ザの対応する通信ネットワークに配列された複数のリモート受信機手段と

を更に具備する請求の範囲1に記載のサブシステム。

- 3. 上記モニタ手段は、所定の期間上記メッセージ信号のエネルギーを測定することによって上記システム用法を決定する請求の範囲 1 に記載のサブシステム。
 - 4. 上記応答手段は、

上記レートコントロール信号を受信して上記レートコントロール信号に応じた レートコマンド信号を提供するプロセッサ手段と、

スピーチデータ及び上記レートコマンド信号を受信して上記コマンド信号に従ったレートで上記スピーチデータをエンコードする可変レートボコーダ手段とを 具備する請求の範囲 1 に記載のサブシステム。

5. 上記可変レートボコーダ手段は、上記スピーチデータのエネルギーに 従って上記スピーチデータを更にエンコードする請求の範囲4に記載のサブシス テム。

- 6. 上記プロセッサ手段は、更に送信用のノンスピーチデータを受信して上記レートコントロール信号に従ったレートで上記ノンスピーチデータを提供する請求の範囲4に記載のサブシステム。
- 7. メッセージデータ及びレートコントロールコマンドを備える信号を受信する受信機と、

スピーチデータを受信して上記レートコントロールコマンドに従った上記スピ ーチデータをエンコードする可変レートボコーダと、

上記エンコードされたスピーチデータを送信する送信機と

を具備する可変レートトランシーバ。

8. 上記受信機と上記可変レートボコーダ間に配置されて上記受信された 信号を復調するデモジュレータと、

デモジュレータと上記可変レートボコーダ間に配置されて上記復調された信号を受信して上記メッセージデータ及び上記レートコントロールコマンドを別々に 提供するプロセッサと

を更に具備する請求の範囲フに記載の可変レートトランシーパ。

- 9. 上記プロセッサは、更に送信のためのノンスピーチデータを受信する 請求の範囲8に記載の可変レートトランシーバ。
- 10. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲 7 に記載の可変レートトランシーバ。
- 11. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲7に記 載の可変レートトランシーバ。
- 12. ベースステーションで、このベースステーションのユーザキャパシティを制御する装置であって、

上記ベースステーションの用法を測定する用法決定手段と、

少なくとも1つの所定値に対して上記計測された用法を比較して上記比較に従ってレートコントロール信号を選択的に提供するレートコントロール手段と、

上記レートコントロール信号を送信する送信手段とを具備する装置。

- 13. 上記リモートユーザに対する送信用のメッセージデータ及び上記レートコントロール信号を受信して、合成データパケットを提供するために上記メッセージデータと上記レートコントロール信号を組合わせるプロセッサ手段を更に 具備する請求の範囲12に記載の装置。
- 14. 上記プロセッサ手段と送信機の間に配置されて上記合成データパケットを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲13に記載の装置。
- 15. 複数のリモートユーザに伴ってフォワードリンクのメッセージを通信 するベースステーションの通信システムに於いて、上記メッセージ通信のデータ レートを制御する装置であって、

上記フォワードリンクの用法値を決定する用法決定手段と、

上記用法値を受信し、上記用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較して、この比較に従ってレートコントロール信号を条件付きで提供するレートコントロールロジック手段と、

上記レートコントロール信号に従ったレートでデータを提供する少なくとも1つの可変レートデータソースと

を具備する装置。

- 16. 上記少なくとも1つの可変レートデータソースは、可変レートでスピーチをエンコードする少なくとも1つの可変レートボコーダ手段で構成される請求の範囲15に記載の装置。
- 17. 上記用法決定手段は、上記リモートユーザに対する送信のための信号のエネルギーを測定する請求の範囲15に記載の装置。
 - 18. 通信リソースの用法を効果的にする方法であって、

上記通信リソースの上記用法を測定するステップと、

上記測定された用法値と少なくとも1つの閾値とを比較するステップと、 上記比較に従って上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップと

を具備する方法。

- 19. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の高い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記高い用法閾値を越えた場合に上記通信のデータレートを減少させるステップから成る請求の範囲18に記載の方法。
- 20. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の低い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記低い用法閾値より落ちた場合に上記通信のデータレートを増加させる請求の範囲18に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

マルチューザ通信システムを保持する 送信データを決定する方法及び装置 発明の背景

1. 発明の分野

この発明は通信システムに関するものである。より詳細には、この発明は、マルチューザ通信システムのユーザとのデータ送信比を制御することによるマルチューザ通信システムのユーザに対するトータルアベレージサービスクオリティを最大化する、新規及び改善された方法及び装置に関するものである。

2. 従来技術の説明

「多重アクセス」という用語は、複数のユーザによって固定された通信リソースのシェアに関するものである。このような固定通信リソースの代表的な例は帯域幅である。これらは通信リソースをアクセスする個々のユーザのスループット若しくはデータレートを増加させるために3つの基本的な方法がある。第1の方法は、パワーが射出された送信機が増加するため、または受信された信号雑音比(SNR)が増大するためにシステムロスを低減するために二者択一的になされるものである。第2の方法は、ユーザへの帯域幅のアロケー

ションを増加させるためのものである。第3のアプローチは、より有効な通信リソースのアロケーションを作成するためのものである。

通信リソースへの多重アクセスを提供するためのより多くのいくつかの方法は、アナログ及びデジタル通信変調スキーマの両者を含んでいる。このようなスキーマは、周波数分割、時分割及びスプレッドスペクトル技術を含んでいる。周波数分割多重アクセス(FDMA)技術に於いて、各々のユーザは少なくとも1つの特定の周波数の副帯域が割り当てられる。時分割多重アクセス(TDMA)技術に於いて、定期的に循環するタイムスロットが確認され、時間の各セグメントのために、ユーザは少なくとも1つのタイムスロットが割り当てられる。いくつかのTDMAシステムに於いて、ユーザは丁度固定された割り当てが提供され、また他のシステムに於いて、ユーザはランダムな時間でリソースをアクセスする

ことができる。周波数ホッピング(FH)変調の使用にて、信号は所定のプランに従った周波数で変化するキャリアが変調される。ダイレクトシーケンス(DS)変調に於いて、ユーザは疑似ランダムコードで変調される。ダイレクトシーケンススプレッドスペクトル変調を使用するコード分割多重アクセス(CDMA)技術の1つのタイプに於いて、直交するまたは略直交するスプレッドスペクトルコード(各々フルチャンネル帯域幅を使用する)が確認され、そして各ユーザが少なくとも1つの特定されたコードが割り当てられる。

全ての多重アクセススキーマに於いて、複数のユーザは検

出プロセスに於いて互いに取り扱いにくい干渉を作ることなく通信リソースを分担する。このような干渉の許可可能な制限は、結果として得られる送信品質が更に上述した所定の受容可能レベルであるような、最大の干渉量となるべく限定される。デジタル送信スキーマに於いて、上記品質はビットエラー率(BER)またはフレームエラー率(FER)によってしばしば測定される。デジタルスピーチ通信システムに於いて、全部のスピーチ品質は各々のユーザ用に許可されたデータ率によって、及び上記BERまたはFERによって限定される。

システムは、スピーチクオリティの受容可能レベルを尚も提供する間、スピーチが チ信号用に要求されたデータレートを最小にするために開発された。スピーチが アナログスピーチ信号を容易にサンプリングすると共にデジタル化することによって送信されるならば、6 4 キロビット/砂(Kbps)のオーだのデータレートは、従来のアナログ電話のそれと同等のスピーチクオリティを達成するために 要求される。しかしながら、スピーチ分折の使用を経て、適切な符号化、送信、 及び受信機での再構成に従い、上記データレートに於ける重要な縮小がクオリティの最小の減少で達成することができる。

ヒューマンスピーチジェネレーションのモデルに関するパラメータを抽出する ことによってスピーチを圧縮するための技術を使用するデバイスは、通常ボコー ダと称される。このようなデバイスは、関連したパラメータを抽出するために入

力されるスピーチを分析するエンコーダ、及び送信チャンネルに渡って上記エン

コーダから受信された上記パラメータを使用して上記スピーチを再構成するデコーダで構成される。上記スピーチが変化するように、新規のモデルパラメータが決定され、上記通信チャンネルに渡って送信される。上記スピーチは、通常時間のブロック中にセグメントされ、すなわちフレーム分析し、その間上記パラメータが計算される。上記パラメータは各新規のフレームのために更新される。

送られるべく必要のある情報の縮小に於ける結果が生じるように、データ圧縮を達成するためのより詳細な技術は、変化可能なレートボコーディング(音声分析)を実行するためのものである。変化可能なレートボコーディングの例は、この発明の譲受人に譲渡されると共にここに参照されることにより合同される"Variable Rate Vocoder"と称された米国特許出願番号第08/004,484号に詳述されている。スピーチが無音の期間、すなわちポーズを固有に含んでいるので、これらの期間を表すために要求されたデータの量は縮小することができる。変化可能なレートボコーディングは、これらの無音期間のためのデータレートを縮小することによってこの要因を最も効果的に利用している。データ送信に於いて完全なホールトに対抗するように、無音の期間のための上記データレートの縮小は、送信された情報の縮小を容易にする一方、ボイスアクティビティゲーティングに関連した問題に打ち勝ち、それ故多重アクセス通信システムの全体に渡る干渉を縮小する。

この発明の目的は、通信リソースの利用状態を最大のものとするために、変化可能なレートボコーダの送信レートの変化性、及び何れか他の変化可能なレートデータソースを限定することである。

発明の摘要

この発明は、マルチューザ通信システムのユーザとのデータ送信比を制御する ことによるマルチューザ通信システムのユーザに対するトータルアベレージサー ビスクオリティを最大化する、新規及び改善された方法及び装置である。

この発明に於いて、有効な通信リソースの用法がモニタされる。上記有効な通信リソースの用法は与えられた通信リンクのためにはるかに大きくなり、それ故 クオリティは所定のリミット以下に落ち、ユーザとのデータレートは上記有効な 通信リソースの一部に自由にするために制限される。上記通信リソースの用法が 小さくなると、上記ユーザとのデータレートは上述したリミットを超えて上昇す ることが許可される。

例えば、今後リバースリンクとして知られる、リモートユーザからメイン通信センターへの通信リンクがオーバーロードになると、上記メイン通信センターは上記ユーザ、すなわちユーザのうち選択されたユーザに要求する信号メッセージを送信し、それらのアベレージ送信データレートが減少する。リモートユーザエンドで、上記信号メッセージが受信されると、上記リモートユーザの送信レートは上記信号メッセー

ジに従って低くなる。

上記例に於いて、上記リモートユーザは、スピーチデータまたは他のデジタルデータを送信することができる。上記ユーザがスピーチデータを送信すると、その送信データレートは上述した出願番号第08/004,484号のように、変化可能なレートボコーダを使用して調整することができる。この発明は、上記リモートユーザがスピーチデータを送信すると、何れかの変化可能なレートボコーディング戦略に同程度に適用可能なものである。上記ユーザがスピーチデータではないデジタルデータを送信すると、システムは特定のデジタルデータソース用の送信されたデータレートを限定するために、上記リモートユーザを随意に指示する。

今後、フォワードリンクとして知られるように、上記メイン通信センターとリモートユーザとの間の通信リンクにて、上記メイン通信センターは上記リモートユーザと通信するために使用されるその合計リソースキャパシティの端数をモニタする。使用される通信リソースの端数が極めて大きいと、上記メイン通信リソースはユーザの部分集合または各ユーザに可能にされたアベレージ送信データレートを減少させる。使用された上記通信リソースの端数が極めて小さいと、上記メイン通信センターは増加するために各ユーザのアベレージデータレートを許可する。リバースリンクに於けるように、上記データレートの制御は上記リモートユーザに送信された(スピーチまたはノンスピーチ)データの種類に基いて現実

に選択的とすることができる。

図面の簡単な説明

この発明の特徴、目的及び利益は、隅々まで相応して確認される参照番号等に 於いて図面と関連して得られるとき、以下に示される詳細な説明からより明らか になろう。

第1図はメイン通信センター(セルベースステーション)をアクセスする多重 リモート(モービル)ユーザを示したブロック線図、

第2図はリモート(モービル)ユーザでのデータ応答の多重セル(多重メイン 通信センター)装置の概略を示したブロック線図、

第3図は特定のアベレージ送信データレートでのアベレージサービスクオリティとユーザ数の関係を表したグラフ、

第4図は3つの異なったアベレージ送信データレートの、アベレージサービス クオリティとユーザ数との関係を表しグラフ、

第5図はシステムモニタと制御動作のフローチャート、

第6図はフォワードリンク通信の通信リソースパイ図表、

第7図はリバースリンク通信の通信リソースパイ図表、

第8図はリソースユーザの異なった端数に応じて得られるべく作用を示す通信 リソースパイ図表、

第9図はこの発明の制御機構によって減少されるデータレートの下の状態を示す通信リソースパイ図表、

第10図は上述した通信リソースのデータレートを減少し

た結果を示す通信リソースパイ図表、

第11図はメイン通信センターに配置されたリパースリンク通信を制御するためのモニタ及び制御システムのブロック線図、

第12図は上記リモートユーザに配置されたリバースリンク通信を制御するためのモニタ及び制御システムのブロック線図、

第13図はフォワードリンクモニタ及び制御装置のブロック線図である。

好ましい実施例の詳細な説明

第1図は、リモートユーザ4とメイン送信センター2間の多重ユーザ通信システム通信を示した図である。典型的な実施例に於いて、これらの通信はコード分割多重アクセス(CDMA)多重ユーザスキーマによって導かれるもので、それはこの発明の譲受人に譲渡されると共にここに参照されることにより合同された、 "Spread Spectrum Multiple Access Communication System Using Satellite of Terrestrial Repeaters (CDMA)"と称された米国特許第4,901,307号、及び"System and Method for Generating Signal Waveform in a CD MA Cellular Telephone System (CDMA)"と称された米国特許第5,103,459号に詳述されている。上記リモートユーザからメイン送信センターに生じる通信は、リバースリンク通信のように関連する。上記通信リンクは、リモートユーザからセルベースステーション

2への通信がリバースリンクのように関連されることを可能にする。CDMAシステムに於いて、システムユーザキャパシティは上記システムの干渉のレベルの関数である。

第2図は、増加するキャパシティ及び干渉を低減するために上記データレートの制御の必要なものに於いて結果として生じる2つの主な結果を示した図である。CDMA多重セルセルラー通信ネットワークの典型的な実施例に於いて、フォワードリンク通信のメインキャパシティリミットは、モービルステーション10または単一リモートユーザ及びセルベースステーション12から描かれた伝播ラインにより示されたような隣接したセルからの干渉である。この実施例に於けるフォワードリンクキャパシティの第2の結果は、単一セルベースステーションからモービルステーション10への第2の伝播路によって示される。多重路として知られる、この結果の要因は、電磁波の反射を可能にするビル、山、または何れ方の目標物の形態を得ることができる障害物16から離れて反射される。

典型的な実施例に於いて、干渉はリモートユーザと通信しないセルベースステーション12からのリモートユーザ10によって受信され、干渉は障害物16からの多重路信号により受信される。典型的な実施例に於いて、セルのグループの

動作は、公衆電話スイッチングネットワーク(図示せず)とのデータを提供する システムコントローラ14によって見渡される。これらの通信は、フォワードリ ンク通信として関連される。

時分割多重アクセス(TDMA)及び周波数分割多重アクセス(FDMA)等のシステムに於いて、 "ハード" キャパシティリミットはそれぞれタイムスロットまたは周波数副帯域分割の限定された数に払われるべく存在する。上記タイムスロットまたは副帯域の全てがユーザに割り当てられると、上記 "ハード" キャパシティリミットに到達され、何れか付加的なユーザに対するサービスが不可能となる。上記キャパシティリミットが何れか除外されたユーザによって影響を受けずに残る前に、ユーザが上記システムをアクセスしたにもかかわらず、全てのユーザへのサービスのアベレージクオリティは、サービスが否定された各々付加的なユーザのためのサービスのクオリティがゼロになるので上記キャパシティリミットを越えて落ちる。

ALOHA及びスロットされたALOHAシステム等のランダムアクセスシステム、及びコード分割多重アクセス(CDMA)のような多重アクセススキーマに於いて、"ソフトキャパシティリミットが存在する。これらの多重アクセスシステムのタイプのため、キャパシティリミットを越えたシステムユーザの数の増加が、上記システムの全てのユーザに対するサービスのクオリティに於ける増加の要因となる。CDMAシステムに於いて、各ユーザの送信は、互いのユーザに対する干渉、すなわちノイズとして現れる。CDMAシステムのソフトキャパシティリミットを越えて、ノイズフロアは限度を越えるべく所定の許可可能なBERまたはFERを生ずるために充分に大きくなる。ランダムアクセススキーマに

於いて、各付加的なユーザはメッセージ衝突の見込みが増加する。キャパシティリミットを越えて、上記メッセージ衝突は、結果的な損失データまたは再送信の必要が被るために全てのユーザの通信クオリティを生じることが頻繁に増える。

第3図は、全てのユーザの明記されたアベレージデータレートが与えられた、 このような多重アクセス通信システムのユーザに対するアベレージクオリティと 上記システムを使用しているユーザ数との関係を表すグラフである。上記サービアペレージクオリティ(Qave)は、以下のように限定される。

$$Q_{\text{ove}} - \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} Q_i \tag{1}$$

ここで、Q_iはユーザiに対するサービスのクオリティであり、Nは上記システムのユーザ数である。

また、第3図には、上記アベレージサービスクオリティが満足される上方のクオリティラインと、サービスクオリティが満足されない下方のラインが示されている。クオリティのプロットを伴った上記クオリティラインとユーザ曲線の数との交差部分が、上記システムのデータレートでのシステムのキャパシティリミットを限定する。CDMAシステムの典型的な実施例に於いて、メッセージは20msフレームで送信され、1%のかなり良いフレームエラー率が典型的な実施例のクオリティラインの位置を表示している。異なったフレームサイズ及びエラーレートがこの発明に同等に適用可能であ

ることが理解される。

第4図は、サービスのアベレージクオリティの3つのプロット20、22及び24と、3つの段々に減少するアベレージデータレートのためのユーザ数とを表した図である。プロット20は高いアベレージデータレートのクオリティ曲線に相当し、プロット22は中間のアベレージデータレートのクオリティ曲線に相当し、プロット24は低いアベレージデータレートのクオリティ曲線に相当している。

上記プロットの第1の重大な特徴は、上記プロットと垂直軸との交差部分が低いリンクデータレートのために段々低くなることである。キャパシティリミット以下で、高いものは高いクオリティに相当するデータレートを許可可能にし、高いデータレートが変化可能なレートスピーチコーダのパラメータのより正確な量子化を可能にし、綺麗な響きのスピーチになる。

上記プロットの第2の重大な特徴は、上記クオリティラインと3つのプロット との交差部分である。クオリティラインと曲線20、22及び24の各々との交 差部分は、曲線20、22及び24のそれぞれのデータレートで、上記システムのキャパシティリミットを提供する。CAP A、CAP B及びCAP Cと記されたシステムキャパシティは、曲線20、22及び24の各々のデータレートでのシステムをアクセス可能にするユーザ数である。与えられたデータレートでのキャパシティリミットは、図示されるように、ユーザ数を表している水平軸に対して、プロットとクオリティライン

との交差部分から、垂直ラインを描くことによって得られる。上記システムのキャパシティは、減少するデータレートとして固定されたクオリティレベルのため に増加する。

第5図は、上記システムの送信のデータレートを制御することによるアベレージクオリティを最大化する方法を示したフローチャートである。ブロック30は、通信リソースの量が使用され、決定され、与えられたリンク上のシステムをアクセスするユーザ数及び各ユーザにより送信されたデータレートに基いたものである。ブロック30にて計算された用法値は、ブロック32に供給される。ブロック32にて、上記用法値は、低い閾値と比較される。上記用法値が上記低い閾値よりも下であればブロック34に進み、リンクが所定のデータレート最大値で動作されるかが判定される。上記システムが所定のデータレート最大値で動作するならばブロック38に進み、動作が停止される。上記システムが上記所定のデータレート最大値より低く動作されると、ブロック36の動作を実行してリンクデータレートが増加される。

上記ブロック32にて、上記リンク用法値が低くないと判定されたならば、ブロック40に進んで上記用法値が高い閾値と比較される。ブロック40にて、リンク用法値が高い閾値より比較と判定されたならば、ブロック41に進んで動作が停止される。これに対し、ブロック40にてリンク用法値が高い閾値を越えるとブロック42に進む。ブロック42に於いて、システムデータレートは所定の最小値と比較される。上記システムデータレートが所定の最小値より大きいなら

ば、ブロック44に進んでリンクデータが減少される。

上記ブロック42に於いて、リンクデータレートが上記最小値リンクデータレートに等しいと判定されたならば、ブロック46に進む。ブロック46では、上記システムにて上記用法値と所定の用法最大値と比較される。ここで、通信リソースが排出される、すなわち上記用法値が所定の最大値に等しくなると、ブロック48に進んで何れか付加的なユーザによるアクセスがブロックされる。上記用法値が所定の用法最大値より低ければ、ブロック50に進んで動作が停止される

TDMAシステムに於いて、データレートは、複数の割り当てられたタイムスロットに沿って与えられたユーザのデータを広げるか、割り当てられたタイムスロットの選択されたそれを伴った複数のユーザのデータを組合わせることによって限定することができる。二者択一的な実行に於いて、変化可能なデータレートは、異なったユーザに対する変化長のタイムスロットを割り当てることによってTDMAシステムに於いて達成することができる。同様に、FDMAシステムに於いて、データレートは、複数の割り当てられた周波数副帯域に沿って与えられたユーザのデータを広げるか、割り当てられた周波数副帯域の選択されたそれと複数のユーザのデータを組合わせることによって限定することができる。二者択一的な実行に於いて、FDMAシステムの変化可能なデータレートは、異なったユーザに対する変化する周波数副帯域サイズを割り当てることによって達成することができる。

ランダムアクセスシステムに於いて、上記メッセージ衝突の見込みは情報量に 比例するものであり、各ユーザは送るために必要である。それ故、上記データレートは、変化するデータのサイズパケットを送ることによって、または送信の間 の変化する時間間隔でパケットを送ることによって、直接的に調整することがで きる。

CDMAシステムを使用する典型的な実施例に於いて、スピーチの送信用に必要なデータの量は、上述した米国特許出願第08/004,484号述べられているように、変化可能なレートボコーダの使用によって調整される。典型的な実施例の変化可能なレートボコーダは、フルレート、1/2レート、1/4レート

及び1/8レートに相当する8 Kps、4 Kps、2 Kps及び1 Kpsでのデータを提供するが、本質的に何れか最大のアベレージデータレートはデータレートを組合わせることによって達成することができる。例えば、7 Kpsの最大アベレージレートは連続的なフルレートフレム4つ毎にハーフレートにならしめるためにボコーダを強要することによって達成することができる。典型的な実施例に於いて、上記変化するサイズスピーチデータパケットはセグメントされ、セグメントは、この発明の譲受人によって譲渡されると共にこれを参照して合同される"Data Burst Randomizer"と称された米国特許出願第07/846,312号に詳述されるように、ランダム化された時間で提供される。

通信リソースキャパシティの結果を見る有効な方法は、パ

イ図表として有効な通信リソースを見ることであり、ここで全体のパイは上記通信リソースの完全な消耗を表している。この表示に於いて、パイ図表のセクタは、ユーザ、システム、オーバーヘッド及び使用しないリソースに割り当てられたリソースの端数を表している。

TDMAまたはFDMAシステムに於いて、上記パイ図表の全体は、与えられた割り当て戦略の周波数副帯域または有効なタイムスロットの数を表しても良い。ランダムアクセスシステムに於いて、上記パイ図表全体は、メッセージ衝突が不満足な送信リンクを作成するように大きく成長する前に満足なメッセージレートを表しても良い。CDMAシステムの典型的な実施例に於いて、パイ図表全体は最大のかなり良いノイズフロアを表し、全ての他のユーザからの信号及びオーバーヘッドがリモータユーザとのメッセージデータの応答に於けるノイズとして現れる。何れかのシステムの変形に於いて、第3図に参照されるように、リソースパイの全体は、アベレージクオリティのクオリティラインとユーザプロットの数の指示を表している。

第6図は、一般的なフォーワードリンクキャパシティパイ図表の例を表している。オーバーヘッド(OVERHEAD)と名付けられたリソースパイの第1のセクタは、メッセージ情報を運ばない送信信号の一部を表している。上記パイのオーバーヘッド端数はメッセージ無しユーザ特定データ無しの送信を表しており

リンクを保証するために必要な最小パワーレベルで送信する。

第8図は、上記リソースパイ図表に続くべく作用を表す作用パイ図表である。3つのポイントは第7図のパイ図表に記されたもので、これらはインクリーズレート(INCREASE RATE)と記されたポイント、デクリーズレート(DECREASE RATE)と記されたポイント及びブロックアディショナルユーザ(BLOCK ADDITIONAL USERS)と記されたポイントである。与えられたリンク用のリソースパイの端数がデクリーズレートと記されたポイントを越えたならば、そのリンクの送信レートは上記ユーザに対するサービスのクオリティを改善するために減少するべきである。例えば、第4図のプロット20に相当するデータレートが全てのユーザによって送信されると共にユーザの数がキャップ(CAP A)より大きくなると、上記データレートは減少され、そしてシステムは第4図のプロット22上で動作される。与えられたリンク用のパイリソースの

端数がインクリーズレートと記されたポイント以下に落ちたならば、そのリンクの送信レートは上記ユーザに対するサービスのクオリティを改善するために増加されるべきである。例えば、第4図のプロット22に相当するデータレートが全てのユーザによって送信されると共にユーザの数がキャップA以下に落ちたならば、上記システムは第4図のプロット20上で動作される。上記パイがブロックアディショナルユーザと記されたポイントに達したならば、何れかの付加的なユーザはシステムをアクセスすることから止める。上記システムは、そのレートが更に増加することはできないことを意味するデクリーズレートポイントを介して行うことによるブロックアディショナルユーザポイントに達する、という方法のみ注意する。

第9図及び第10図は、リソース割り当ての送信レートを減少させた結果を示した図である。第8図に於いて、ユーザ20の付加は、減少されるべき送信レートでのポイントをしのぐためにリソース割り当てに起因する。このポイントにて、上記送信レートは減少され、同じユーザのためのリソースパイが第9図のように見られる。Bと記されたリソースパイの使用しない部分が通信リソースをアク

セスするために付加的なユーザを許可するのに充分大きいことに注目する。故に、付加的なユーザは、上記システムが再び減少されるべく送信レートを要求するまで、上記通信システムをアクセスすることが可能である。このプロセスは、上記レートが最小になるまで継続される。このことが生じると、上記システムは全

く充分に上記パイを許可すると共に、何れか新規のユーザがシステムをアクセス することから妨げられる。

上記通信リソースを放置したユーさせに対して、上記通信リソースの端数は上記インクリーズレート以下に減少して使用され、上記システムは送信レートを増加させる。これは、送信レートが最大レートに増加するまで、若しくは通信リソースをアクセスするものがいなくなるまで継続される。

第11図は、上記メイン通信センターでのリバースリンク通信リソース用法の モニタ及び制御のブロック線図を示したものであり、セルベースステーション及 びシステムコントローラを含んでも良い。

受信された信号は、エネルギー計算素子66及びデモジュレータ64ヘアナログまたはデジタル形態にデータを提供する受信機62に供給される。エネルギー計算素子66で計算されたエネルギー値は、連続した閾値に対する受信された信号エネルギーと比較するレートコントロールロジック68に供給される。この比較に応じて、レートコントロールロジック68は信号エネルギーが上方の閾値を越えるか、または下方の閾値以下になった場合に、マイクロプロセッサ70にレートコントロール信号を供給する。他の実施例に於いて、レートコントロールロジック68は、その状態か否か等、通信チャンネルの性能に影響を及ぼしうる外的要因に反応することもできる。

受信機62からの受信信号は、デモジュレータ64に供給されて復調され、特定のユーザのためのデータが抽出され、

相応するマイクロプロセッサ70に供給される。この発明の譲受人によって譲渡されると共にこれを参照して合同される"Method and System for Providing a Soft Handoff in Communication in a CDMA Cellular Telephone System"と称

された米国特許出願第07/433,031号に詳述されるように、典型的な実施例に於いて、受信データはシステムコントローラ14内のセレクタカード(図示せず)にマイクロプロセッサ70によって供給され、複数のメイン通信センター(セル)からの受信データから最良の受信データを選択し、その各々は受信機62とデモジュレータ64とを有しており、ボコーダ(図示せず)を使用して上記最良の受信データをデコードする。再構成されたスピーチは、公衆電話スイッチングネットワーク(図示せず)に供給される。

加えて、マイクロプロセッサ70はデータインターフェースを介してボコーダ (図示せず)からのフォワードリンク送信のデータを受信する。マイクロプロセッサ70は、いま、リバースリンクレートコントロール信号と、モジュレータ7 2に合成データパケットを提供するための出力フォワードリンクデータとを、組合わせる。好ましい実施例に於いて、マイクロプロセッサ70のそれは、いま、上記リバースリンクレートコントロールと出力フォワードリンクデータとが選択的に組合わされる。好ましい実施例に於いて、そのマイクロプロセッサ70は、上記リバースレートコントロール信号が上記出力フォワードリンクデータと組合わされない無効にする状態を表示する信号に応答される。二者択一的な実施例に

於いて、上記マイクロプロセッサ70の確かなことは、リバースリンクレートコントロール信号に応答されないことである。モジュレータ72は、データパケットを変調して加算機74に変調した信号を供給する。加算機74は変調されたデータを加算し、それを増幅して送信アンテナ78に供給する送信機76に供給する。

第12図は、第1図のメイン送信センター2による典型的な実施例に於いて提供されたレートコントロール信号に応答するためのこの発明のリモートユーザ装置のブロック線図を示したものである。受信路上で、複合化されたスピーチデータ及び/または信号化されたデータで構成される信号はアンテナ90で受信され、デュプレクサ92によって上記送信アンテナとして供給する。受信された信号は、デュプレクサ92を介してデュモジュレータ96に出力される。上記信号は復調されてマイクロプロセッサ98に供給される。マイクロプロセッサ98は上

記信号をデコードしてスピーチデータを出力し、何れかのレートコントロールデータが可変レートボコーダ100に対してベースステーションによって送られる。可変レートボコーダ100は、マイクロプロセッサ98から供給されたスピーチデータのエンコードされたパケットをデコードして、デコードされたスピーチデータをコーデック102に供給する。コーデック102は、デジタルスピーチ信号倭アナログ形態に変換して、再生するためのスピーカ106にアナログ信号を供給する。

典型的な実施例に於いて、上記レートコントロール信号は

最大データレートを増加若しくは減少するために上記リモートユーザに表示する 2 値化信号である。上記データレートのこの調整はディスクリートレベルに於ける実行である。典型的な実施例に於いて、リモートユーザは上記セルベースステーションからの応答レートコントロール信号化の1000bpsによりその最大 送信レートを増加または減少する。実際に、400万至500bpsにより全体のアベレージデータレートが減少し、上記ボコーダは標準の二方向転換に於ける時間の最大レート40~50%で上記スピーチが単にエンコードされる。典型的な実施例に於いて、ワード間の無音が低いデータレートで常にエンコードされる

例えば、リモートユーザが、古レート若しくはレート1(8 K b p s)の最大 送信データレートで現在動作しているとすると、その最大データレートを減少す る信号が受信され、最大通信データレートはハーフレート(4 K b p s)でエンコードされるべくデータの4 毎の連続的なフルレートフレームをならしめることによって7/8(7 K b p s)に減少される。これに対し、上記リモートユーザが、その最大データレートを増加するためにリモートユーザの上記セルベースステーション信号及び3/4(6 K b p s)の最大送信レートでのセルベースステーションの制御の下に動作され、上記リモートユーザは最大送信データレートとしてレート7/8(7 K b p s)を使用する。簡易化した実施例に於いて、上記レートは可変レートボコーダ100によって供給されたディスクリートレートの1つ(すなわち、レート1、1/2、1

/4及び1/8)に容易に限定することができる。

また、マイクロプロセッサ98は、信号化データまたはセルベースステーションに対して通信が必要なファクシミリ、モデム、或いは他のデジタルデータ等の2次データを含むことのできるノンスピーチデータを受信する。リモートユーザにより送信されるデジタルデータが可変レート送信(すなわち幾つかのファクシミリまたはモデムデータ)に導かれない形態のものであれば、マイクロプロセッサ98はレートコントロール信号に応じて送信レートを変化させるためた否かをリモートユーザのサービスオプションに基いて決定することができる。

モジュレータ108は上記データ信号を変調して送信機110に変調した信号を供給するもので、その信号は増幅されてデュプレクサ92を介してアンテナ92に供給され、上記ベースステーションに対して空中へ送信される。また、この発明に於いてもくろまれるもので、リモートユーザはリバースリンク通信リソースをモニタすると共に、その送信レートを調整するためにオープンループ法に応じることが可能になる。

第13図は、典型的なフォワードリンクレートコントロール装置のブロック線図を示したものである。スピーチデータはボコーダ120に供給されて、ここで可変レートにエンコードされる。この発明に於いて、上記スピーチデータのエンコードされたデータは現在スピーチアクティビティ及びレートコントロール信号に従って決定される。エンコードされた

スピーチはマイクロプロセッサ122に供給され、外部ソース(図示せず)からのノンスピーチデータを受信しても良い。このノンスピーチデータは、信号化データまたは2次データ(ファクシミリ、モデム、或いは送信用の他のデジタルデータ)を有することができる。マイクロプロセッサ122はデータパケットをモジュレータ124に供給し、ここでデータパケットが変調されて加算機126に供給される。加算機126はモジュレータ124からの変調されたデータを加算して和信号を送信機128に供給する。ここで、上記信号はキャリア信号と合成され、増幅されて送信用のアンテナ130に供給される。

また、加算機126からの加算された変調信号は、エネルギー計算ユニット1

32にも供給される。エネルギー計算ユニット132は固定された時間の間加算機126からの信号のエネルギーを計算し、レートコントロールロジック134にこのエネルギー評価を供給する。レートコントロールロジック134は連続した閾値と上記エネルギー評価を比較し、これらの比較に従ってレートコントロール信号を供給する。上記レートコントロール信号は、マイクロプロセッサ122に供給される。マイクロプロセッサ122は、スピーチデータの最大データレートの制御のためにレートコントロール信号をボコーダ120に供給する。随意に、マイクロプロセッサ122は、ノンスピーチデータソース(図示せず)のデータレートを制御するために上記レートコントロール信号を使用することもできる。上記レートコントロール信号はマイク

ロプロセッサ122のそれに選択的に供給することができるか、若しくは全体的に供給されたレートコントロール信号に応答することのできるマイクロプロセッサ122のそれを選択する。

上述したフォワードリンク上の制御のオープンループ形態はクローズトループ に於いても動作可能であり、それは高いフレームエラーレートまたは他の計測可能な量のような、到達されるキャパシティリミットのリモートステーション表示 からの信号に応答することができる。レートコントロールロジック 1 3 4 は、通信チャンネルの性能にも影響を及ぼしうる種々のものの外部干渉に応答すること ができる。

好ましい実施例の上述した説明はこの発明を使用または作成するために当業者により可能に提供される。これらの実施例の種々の変形が当業者により容易に明らかにされるものであり、ここに限定される一般的な原則は発明的才能を使用することなく他の実施例に応用し得る。故に、この発明はここに示される実施例に限定されるべきものではなく、ここに開示された原則及び新規特徴に矛盾のない広い範囲に許容されるべきである。

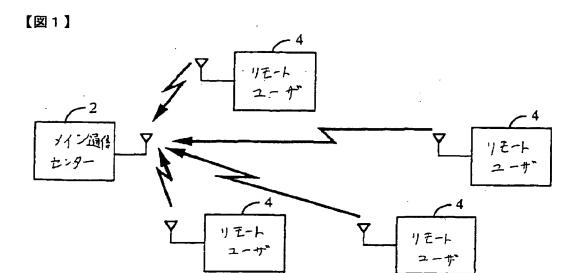
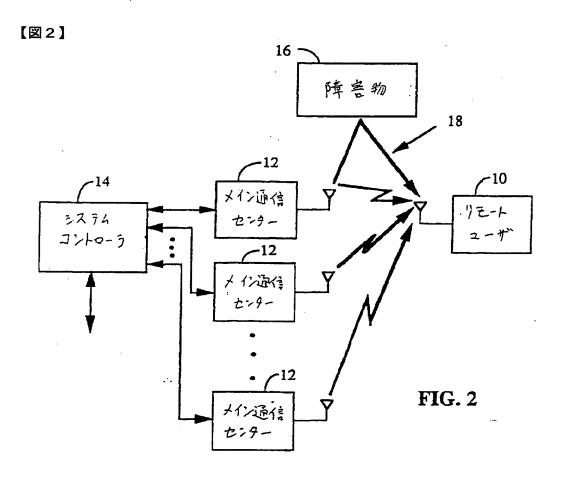
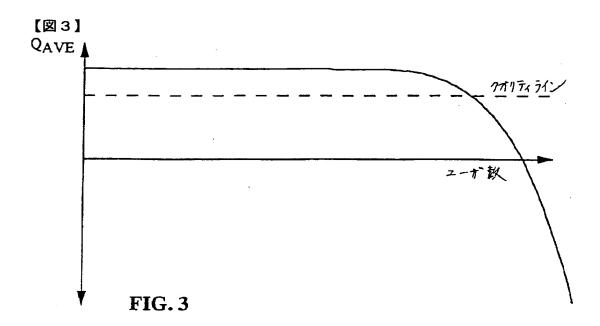
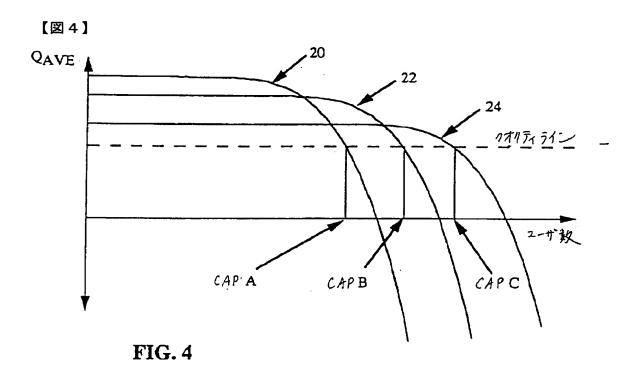
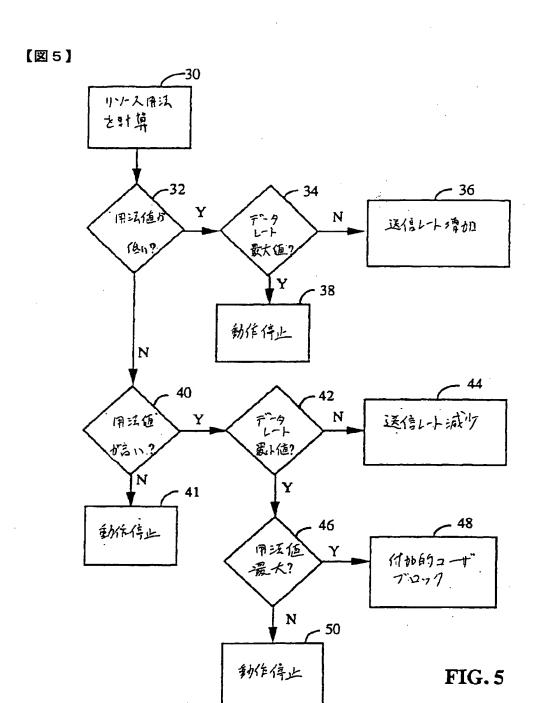


FIG. 1

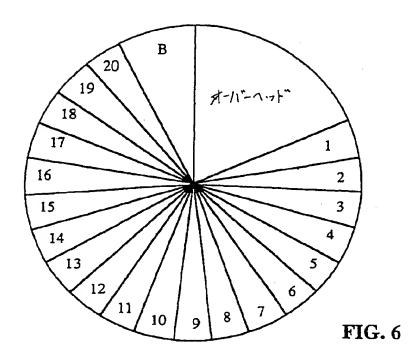








【図6】



【図7】

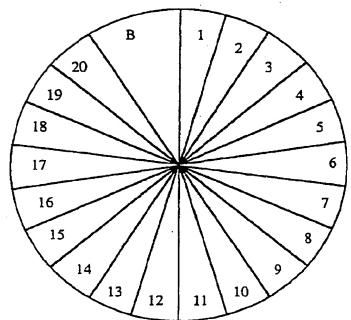


FIG. 7

【図8】

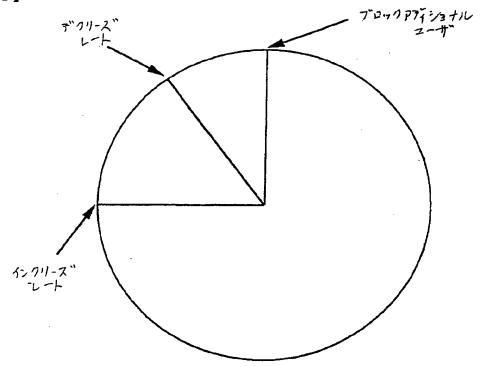
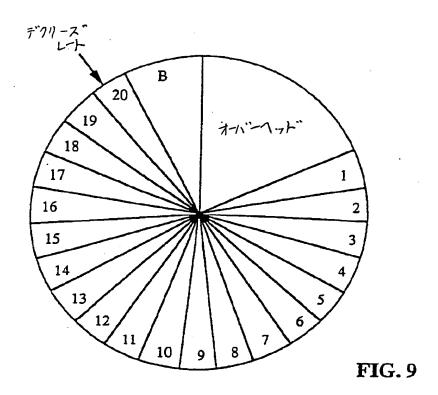


FIG. 8

【図9】





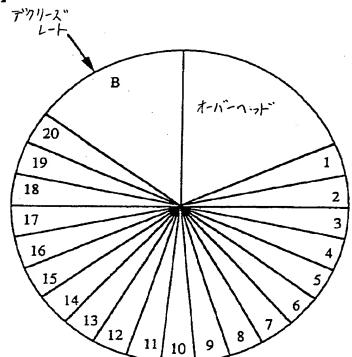
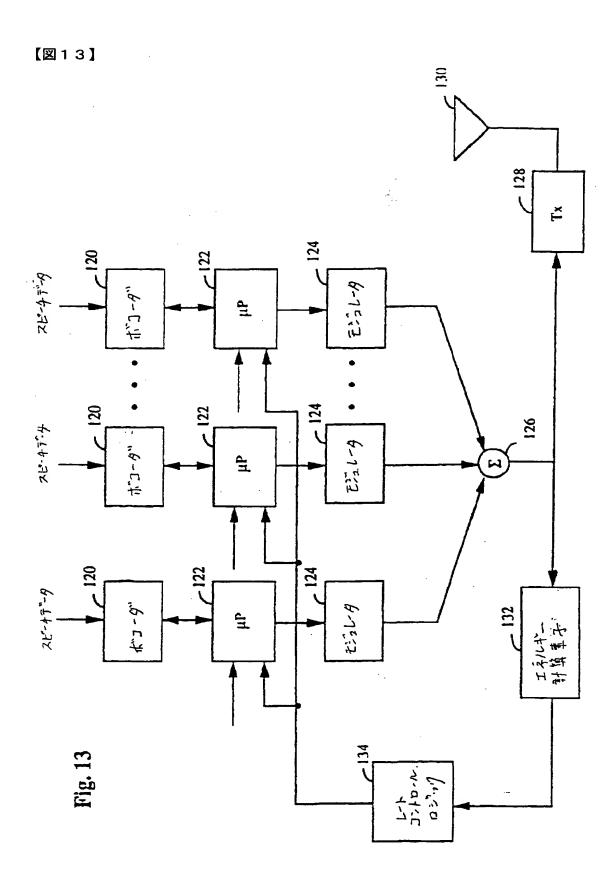


FIG. 10



【手続補正書】特許法第184条の8

【提出日】1995年11月13日

【補正内容】

ションを増加させるためのものである。第3のアプローチは、より有効な通信リ ソースのアロケーションを作成するためのものである。

通信リソースへの多重アクセスを提供するためのより多くのいくつかの方法は 、アナログ及びデジタル通信変調スキーマの両者を含んでいる。このようなスキ ーマは、周波数分割、時分割及びスプレッドスペクトル技術を含んでいる。周波 数分割多重アクセス(FDMA)技術に於いて、各々のユーザは少なくとも1つ の特定の周波数の副帯域が割り当てられる。時分割多重アクセス(TDMA)技 術に於いて、定期的に循環するタイムスロットが確認され、時間の各セグメント のために、ユーザは少なくとも1つのタイムスロットが割り当てられる。いくつ かのTDMAシステムに於いて、ユーザは丁度固定された割り当てが提供され、 また他のシステムに於いて、ユーザはランダムな時間でリソースをアクセスする ことができる。周波数ホッピング(FH)変調の使用にて、信号は所定のプラン に従った周波数で変化するキャリアが変調される。ダイレクトシーケンス(DS)変調に於いて、ユーザは疑似ランダムコードで変調される。ダイレクトシーケ ンススプレッドスペクトル変調を使用するコード分割多重アクセス(CDMA) 技術の1つのタイプに於いて、直交するまたは略直交するスプレッドスペクトル コード(各々フルチャンネル帯域幅を使用する)が確認され、そして各ユーザが 少なくとも1つの特定されたコードが割り当てられる。

全ての多重アクセススキーマに於いて、複数のユーザは検

出プロセスに於いて互いに取り扱いにくい干渉を作ることなく通信リソースを分担する。このような干渉の許可可能な制限は、結果として得られる送信品質が更に上述した所定の受容可能レベルであるような、最大の干渉量となるべく限定される。デジタル送信スキーマに於いて、上記品質はビットエラー率(BER)またはフレームエラー率(FER)によってしばしば測定される。デジタルスピーチ通信システムに於いて、全部のスピーチ品質は各々のユーザ用に許可されたデ

一タ率によって、及び上記BERまたはFERによって限定される。

システムは、スピーチクオリティの受容可能レベルを尚も提供する間、スピーチが 宇信号用に要求されたデータレートを最小にするために開発された。スピーチが アナログスピーチ信号を容易にサンプリングすると共にデジタル化することによって送信されるならば、6 4 キロビット/秒(Kbps)のオーだのデータレートは、従来のアナログ電話のそれと同等のスピーチクオリティを達成するために要求される。しかしながら、スピーチ分析の使用を経て、適切な符号化、送信、 及び受信機での再構成に従い、上記データレートに於ける重要な縮小がクオリティの最小の減少で達成することができる。

ヒューマンスピーチジェネレーションのモデルに関するパラメータを抽出することによってスピーチを圧縮するための技術を使用するデバイスは、通常ボコーダと称される。このようなデバイスは、関連したパラメータを抽出するために入

力されるスピーチを分析するエンコーダ、及び送信チャンネルに渡って上記エンコーダから受信された上記パラメータを使用して上記スピーチを再構成ずるデコーダで構成される。上記スピーチが変化するように、新規のモデルパラメータが決定され、上記通信チャンネルに渡って送信される。上記スピーチは、通常時間のブロック中にセグメントされ、すなわちフレーム分析し、その間上記パラメータが計算される。上記パラメータは各新規のフレームのために更新される。

送られるべく必要のある情報の縮小に於ける結果が生じるように、データ圧縮を達成するためのより詳細な技術は、変化可能なレートボコーディング(音声分析)を実行するためのものである。変化可能なレートボコーディングの例は、この発明の譲受人に譲渡されると共にここに参照されることにより合同される"Variable Rate Vocoder"と称された1991年6月11日にファイルされた出願番号第07/713,661号の継続である米国特許第5,414,796号に詳述されている。スピーチが無音の期間、すなわちポーズを固有に含んでいるので、これらの期間を表すために要求されたデータの量は縮小することができる。変化可能なレートボコーディングは、これらの無音期間のためのデータレートを縮小することによってこの要因を最も効果的に利用している。データ送信に於い

て完全なホールトに対抗するように、無音の期間のための上記データレートの縮 小は、送信された情報の縮小を容易にする一方、ボイスアクティビティゲーティ ングに関連した問題に打ち勝ち、それ故多重アクセス通信シ

ステムの全体に渡る干渉を縮小する。

この発明の目的は、通信リソースの利用状態を最大のものとするために、変化可能なレートボコーダの送信レートの変化性、及び何れか他の変化可能なレート データソースを限定することである。

発明の摘要

この発明は、マルチューザ通信システムのユーザとのデータ送信比を制御することによるマルチューザ通信システムのユーザに対するトータルアベレージサービスクオリティを最大化する、新規及び改善された方法及び装置である。

この発明に於いて、有効な通信リソースの用法がモニタされる。上記有効な通信リソースの用法は与えられた通信リンクのためにはるかに大きくなり、それ故 クオリティは所定のリミット以下に落ち、ユーザとのデータレートは上記有効な 通信リソースの一部に自由にするために制限される。上記通信リソースの用法が 小さくなると、上記ユーザとのデータレートは上述したリミットを超えて上昇することが許可される。

例えば、今後リバースリンクとして知られる、リモートユーザからメイン通信センターへの通信リンクがオーバーロードになると、上記メイン通信センターは上記ユーザ、すなわちユーザのうち選択されたユーザに要求する信号メッセージを送信し、それらのアベレージ送信データレートが減少する。リモートユーザエンドで、上記信号メッセージが受信され

ると、上記リモートユーザの送信レートは上記信号メッセージに従って低くなる

上記例に於いて、上記リモートユーザは、スピーチデータまたは他のデジタルデータを送信することができる。上記ユーザがスピーチデータを送信すると、その送信データレートは上述した米国特許第5,414,796号のように、変化

可能なレートボコーダを使用して調整することができる。この発明は、上記リモートユーザがスピーチデータを送信すると、何れかの変化可能なレートボコーディング戦略に同程度に適用可能なものである。上記ユーザがスピーチデータではないデジタルデータを送信すると、システムは特定のデジタルデータソース用の送信されたデータレートを限定するために、上記リモートユーザを随意に指示する。

今後、フォワードリンクとして知られるように、上記メイン通信センターとリモートユーザとの間の通信リンクにて、上記メイン通信センターは上記リモートユーザと通信するために使用されるその合計リソースキャパシティの端数をモニタする。使用される通信リソースの端数が極めて大きいと、上記メイン通信リソースはユーザの部分集合または各ユーザに可能にされたアベレージ送信データレートを減少させる。使用された上記通信リソースの端数が極めて小さいと、上記メイン通信センターは増加するために各ユーザのアベレージデータレートを許可する。リバースリンクに於けるように、上記データレートの制御は上記リモートユーザに送信された(スピーチまたはノンスピーチ)データの種類に基いて現実

に選択的とすることができる。

た結果を示す通信リソースパイ図表、

第11図はメイン通信センターに配置されたリバースリンク通信を制御するためのモニタ及び制御システムのブロック線図、

第12図は上記リモートユーザに配置されたリバースリンク通信を制御するためのモニタ及び制御システムのブロック線図、

第13図はフォワードリンクモニタ及び制御装置のブロック線図である。

好ましい実施例の詳細な説明

第1図は、リモートユーザ4とメイン送信センター2間の多重ユーザ通信システム通信を示した図である。典型的な実施例に於いて、これらの通信はコード分割多重アクセス(CDMA)多重ユーザスキーマによって導かれるもので、それはこの発明の譲受人に譲渡されると共にここに参照されることにより合同された

、"Spread Spectrum Multiple Access Communication System Using Satellite of Terrestrial Repeaiers (CDMA)"と称された米国特許第4,901,307号、及び"System and Method for Generating Signal Waveform in a CD MA Cellular Telephone System (CDMA)"と称された米国特許第5,103,459号に詳述されている。上記リモートユーザからメイン送信センターに生じる通信は、リバースリンク通信のように関連する。上記

通信リンクは、リモートユーザからセルベースステーション2への通信がリバースリンクのように関連されることを可能にする。CDMAシステムに於いて、システムユーザキャパシティは上記システムの干渉のレベルの関数である。

第2図は、増加するキャパシティ及び干渉を低減するために上記データレートの制御の必要なものに於いて結果として生じる2つの主な結果を示した図である。CDMA多重セルセルラー通信ネットワークの典型的な実施例に於いて、フォワードリンク通信のメインキャパシティリミットは、モービルステーション10または単一リモートユーザ及びセルベースステーション12から描かれた伝播ラインにより示されたような隣接したセルからの干渉である。この実施例に於けるフォワードリンクキャパシティの第2の結果は、単一セルベースステーションからモービルステーション10への第2の伝播路によって示される。多重路として知られる、この結果の要因は、電磁波の反射を可能にするビル、山、または何れ方の目標物の形態を得ることができる障害物16から離れて反射される。

典型的な実施例に於いて、干渉はリモートユーザと通信しないセルベースステーション12からのリモートユーザ10によって受信され、干渉は障害物16からの多重路信号により受信される。典型的な実施例に於いて、セルのグループの動作は、公衆電話スイッチングネットワーク(図示せず)とのデータを提供するシステムコントローラ14によって見渡される。これらの通信は、フォワードリンク通信として関連

される。

時分割多重アクセス(TDMA)及び周波数分割多重アクセス(FDMA)等

のシステムに於いて、 "ハード" キャパシティリミットはそれぞれタイムスロットまたは周波数副帯域分割の限定された数に払われるべく存在する。上記タイムスロットまたは副帯域の全てがユーザに割り当てられると、上記 "ハード" キャパシティリミットに到達され、何れか付加的なユーザに対するサービスが不可能となる。上記キャパシティリミットが何れか除外されたユーザによって影響を受けずに残る前に、ユーザが上記システムをアクセスしたにもかかわらず、全てのユーザへのサービスのアベレージクオリティは、サービスが否定された各々付加的なユーザのためのサービスのクオリティがゼロになるので上記キャパシティリミットを越えて落ちる。

ALOHA及びスロットされたALOHAシステム等のランダムアクセスシステム、及びコード分割多重アクセス(CDMA)のような多重アクセススキーマに於いて、"ソフトキャパシティリミットが存在する。これらの多重アクセスシステムのタイプのため、キャパシティリミットを越えたシステムユーザの数の増加が、上記システムの全てのユーザに対するサービスのクオリティに於ける増加の要因となる。CDMAシステムに於いて、各ユーザの送信は、互いのユーザに対する干渉、すなわちノイズとして現れる。CDMAシステムのソフトキャパシティリミットを越えて、ノイズフロアは限度を越えるべく所定の許可可能なBERまたはFERを生

ずるために充分に大きくなる。ランダムアクセススキーマに於いて、各付加的な ユーザはメッセージ衝突の見込みが増加する。キャパシティリミットを越えて、 上記メッセージ衝突は、結果的な損失データまたは再送信の必要が被るために全 てのユーザの通信クオリティを生じることが頻繁に増える。

第3図は、全てのユーザの明記されたアベレージデータレートが与えられた、このような多重アクセス通信システムのユーザに対するアベレージクオリティと上記システムを使用しているユーザ数との関係を表すグラフである。上記サービアベレージクオリティ(Qave)は、以下のように限定される。

$$Q_{rec} = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} Q_{i} \tag{1}$$

ここで、Q_iはユーザiに対するサービスのクオリティであり、Nは上記システムのユーザ数である。

また、第3図には、上記アベレージサービスクオリティが満足される上方のクオリティラインと、サービスクオリティが満足されない下方のラインが示されている。クオリティのプロットを伴った上記クオリティラインとユーザ曲線の数との交差部分が、上記システムのデータレートでのシステムのキャパシティリミットを限定する。CDMAシステムの典型的な実施例に於いて、メッセージは20msフレームで送信され、1%のかなり良いフレームエラー率が典型的な実施例のクオリティラインの位置を表示している。異なったフレー

ムサイズ及びエラーレートがこの発明に同等に適用可能であ

との交差部分から、垂直ラインを描くことによって得られる。上記システムのキャパシティは、減少するデータレートとして固定されたクオリティレベルのために増加する。

第5図は、上記システムの送信のデータレートを制御することによるアベレージクオリティを最大化する方法を示したフローチャートである。ブロック30は、通信リソースの量が使用され、決定され、与えられたリンク上のシステムをアクセスするユーザ数及び各ユーザにより送信されたデータレートに基いたものである。ブロック30にて計算された用法値は、ブロック32に供給される。ブロック32にて、上記用法値は、低い閾値と比較される。上記用法値が上記低い閾値よりも下であればブロック34に進み、リンクが所定のデータレート最大値で動作されるかが判定される。上記システムが所定のデータレート最大値で動作するならばブロック38に進み、動作が停止される。上記システムが上記所定のデータレート最大値より低く動作されると、ブロック36の動作を実行してリンクデータレートが増加される。

上記ブロック32にて、上記リンク用法値が低くないと判定されたならば、ブロック40に進んで上記用法値が高い閾値と比較される。ブロック40にて、リンク用法値が高い閾値より比較と判定されたならば、ブロック41に進んで動作

が停止される。これに対し、ブロック40にてリンク用法値が高い閾値を越える とブロック42に進む。ブロック42に於いて、システムデータレートは所定の 最小値と比較される

。上記システムデータレートが所定の最小値より大きいならば、ブロック44に 進んでリンクデータが減少される。

上記ブロック42に於いて、リンクデータレートが上記最小値リンクデータレートに等しいと判定されたならば、ブロック46に進む。ブロック46では、上記システムにて上記用法値と所定の用法最大値と比較される。ここで、通信リソースが排出される、すなわち上記用法値が所定の最大値に等しくなると、ブロック48に進んで何れか付加的なユーザによるアクセスがブロックされる。上記用法値が所定の用法最大値より低ければ、ブロック50に進んで動作が停止される

TDMAシステムに於いて、データレートは、複数の割り当てられたタイムスロットに沿って与えられたユーザのデータを広げるか、割り当てられたタイムスロットの選択されたそれを伴った複数のユーザのデータを組合わせることによって限定することができる。二者択一的な実行に於いて、変化可能なデータレートは、異なったユーザに対する変化長のタイムスロットを割り当てることによってTDMAシステムに於いて達成することができる。同様に、FDMAシステムに於いて、データレートは、複数の割り当てられた周波数副帯域に沿って与えられたユーザのデータを広げるか、割り当てられた周波数副帯域の選択されたそれと複数のユーザのデータを組合わせることによって限定することができる。二者択一的な実行に於いて、FDMAシステムの変化可能なデータレートは、異なったユーザに対する変化する周波数副帯域サ

イズを割り当てることによって達成することができる。

ランダムアクセスシステムに於いて、上記メッセージ衝突の見込みは情報量に 比例するものであり、各ユーザは送るために必要である。それ故、上記データレートは、変化するデータのサイズパケットを送ることによって、または送信の間 の変化する時間間隔でパケットを送ることによって、直接的に調整することができる。

CDMAシステムを使用する典型的な実施例に於いて、スピーチの送信用に必要なデータの量は、上述した米国特許第5,414,796号述べられているように、変化可能なレートボコーダの使用によって調整される。典型的な実施例の変化可能なレートボコーダは、フルレート、1/2レート、1/4レート及び1/8レートに相当する8Kps、4Kps、2Kps及び1Kpsでのデータを提供するが、本質的に何れか最大のアベレージデータレートはデータレートを組合わせることによって達成することができる。例えば、7Kpsの最大アベレージレートは連続的なフルレートフレム4つ毎にハーフレートにならしめるためにボコーダを強要することによって達成することができる。典型的な実施例に於いて、上記変化するサイズスピーチデータパケットはセグメントされ、セグメントは、この発明の譲受人によって譲渡されると共にこれを参照して合同される"Data Burst Randomizer"と称された米国特許出願第07/846,312号に詳述されるように、ランダム化された時間で提供される。

通信リソースキャパシティの結果を見る有効な方法は、パ

イ図表として有効な通信リソースを見ることであり、ここで全体のパイは上記通信リソースの完全な消耗を表している。この表示に於いて、パイ図表のセクタは、ユーザ、システム、オーバーヘッド及び使用しないリソースに割り当てられたリソースの端数を表している。

TDMAまたはFDMAシステムに於いて、上記パイ図表の全体は、与えられた割り当て戦略の周波数副帯域または有効なタイムスロットの数を表しても良い。ランダムアクセスシステムに於いて、上記パイ図表全体は、メッセージ衝突が不満足な送信リンクを作成するように大きく成長する前に満足なメッセージレートを表しても良い。CDMAシステムの典型的な実施例に於いて、パイ図表全体は最大のかなり良いノイズフロアを表し、全ての池のユーザからの信号及びオーバーヘッドがリモータユーザとのメッセージデータの応答に於けるノイズとして現れる。何れかのシステムの変形に於いて、第3図に参照されるように、リソー

スパイの全体は、アベレージクオリティのクオリティラインとユーザプロットの 数の指示を表している。

第6図は、一般的なフォーワードリンクキャパシティパイ図表の例を表している。オーバーヘッド(OVERHEAD)と名付けられたリソースパイの第1のセクタは、メッセージ情報を運ばない送信信号の一部を表している。上記パイのオーバーヘッド端数はメッセージ無しユーザ特定データ無しの送信を表しており、典型的な実施例に於いて、他のシステムに於いても通信リソースの固定された端数となるもので、

このオーバーヘッドはユーザの数または他の要因で変化し得る。上記オーバーヘッドは、ベースステーション確認情報、タイミング情報及び他のものに沿ったベースステーションセットアップ情報を含んでも良い。上記オーバーヘッドは、上記通信リソースのパイロットチャンネル用法値をも含んでも良い。パイロットチャンネルの例は、この発明の譲受人により譲渡されると共に参照されることにより合同される"System and Method for Generating Signal Waveforms in a CDM A Cellular Telephone System (CDMA)"と称される米国特許第5, 103, 459号に詳述されている。以下のセクタ番号1~20の各々は、特定のユーザに指向されたメッセージ情報を表しており、ここで上記ユーザは1~20と記される。右回りに移動して、パイの最後のセクタは、Bと記される。Bと記されたセクタは、満足でないリンクデグラデーションを生じる前の有効な通信リソースの残存する端数を表している。

第7図は、リバースリンク通信用のリソースパイ図表である。このパイ図表は、上記リモートユーザからのベースステーションまたはメイン送信センターで受信された情報を表している。このパイ図表と上述したパイ図表との重大な差のみが、リバースリンクに於けるものであり、これらは固定されないオーバーヘッドリソースである。好ましい実施例に於いて、各ユーザは全てのユーザに対するサービスのクオリティを最大にするために、通信リソースの同じ端数を使用することも注意されるべきである。全てのユーザの状態を維持する

方法及び装置は、この発明の譲受人により譲渡されると共にここに参照されて合同される "Method and Apparatus for Controlling Transmission Power in a C DMA Cellular Telephone System"と称された米国特許第5,056,109号に詳述されている。このアプローチに於いて、各リモートユーザは、全て他のリモートユーザとしてベースステーションで受信されるようなパワーレベルで送信する。好ましくは、各リモートユーザは、ベースステーションでクオリティ通信リンクを保証するために必要な最小パワーレベルで送信する。

第8図は、上記リソースパイ図表に続くべく作用を表す作用パイ図表である。 3つのポイントは第8図のパイ図表に記されたもので、これらはインクリーズレート (INCREASE RATE) と記されたポイント、デクリーズレート (DECREASE RATE) と記されたポイント及びブロックアディショナルユーザ (BLOCK ADDITIONAL USERS) と記されたポイントである。与えられたリンク用のリソースパイの端数がデクリーズレートと記されたポイントを越えたならば、そのリンクの送信レートは上記ユーザに対するサービスのクオリティを改善するために減少するべきである。例えば、第4図のプロット20に相当するデータレートが全てのユーザによって送信されると共にユーザの数がキャップ (CAP A) より大きくなると、上記データレートは減少され、そしてシステムは第4図のプロット22上で動作される。与えられたリンク用のパイリソースの

く充分に上記パイを許可すると共に、何れか新規のユーザがシステムをアクセス することから妨げられる。

上記通信リソースを放置したユーさせに対して、上記通信リソースの端数は上記インクリーズレート以下に減少して使用され、上記システムは送信レートを増加させる。これは、送信レートが最大レートに増加するまで、若しくは通信リソースをアクセスするものがいなくなるまで継続される。

第11図は、上記メイン通信センターでのリバースリンク通信リソース用法の モニタ及び制御のブロック線図を示したものであり、セルベースステーション及 びシステムコントローラを含んでも良い。 受信された信号は、エネルギー計算素子66及びデモジュレータ64へアナログまたはデジタル形態にデータを提供する受信機62に供給される。エネルギー計算素子66で計算されたエネルギー値は、連続した閾値に対する受信された信号エネルギーと比較するレートコントロールロジック68に供給される。この比較に応じて、レートコントロールロジック68は信号エネルギーが上方の閾値を越えるか、または下方の閾値以下になった場合に、マイクロプロセッサ70にレートコントロール信号を供給する。他の実施例に於いて、レートコントロールロジック68は、その状態か否か等、通信チャンネルの性能に影響を及ぼしうる外的要因に反応することもできる。

受信機62からの受信信号は、デモジュレータ64に供給されて復調され、特定のユーザのためのデータが抽出され、

相応するマイクロプロセッサ70に供給される。この発明の譲受人によって譲渡されると共にこれを参照して合同される "Method and System for Providing a Soft Handoff in Communication in a CDMA Cellular Telephone System" と称された米国特許第5,056,109号に詳述されるように、典型的な実施例に於いて、受信データはシステムコントローラ14内のセレクタカード(図示せず)にマイクロプロセッサ70によって供給され、複数のメイン通信センター(セル)からの受信データから最良の受信データを選択し、その各々は受信機62とデモジュレータ64とを有しており、ボコーダ(図示せず)を使用して上記最良の受信データをデコードする。再構成されたスピーチは、公衆電話スイッチングネットワーク(図示せず)に供給される。

加えて、マイクロプロセッサ70はデータインターフェースを介してボコーダ (図示せず)からのフォワードリンク送信のデータを受信する。マイクロプロセッサ70は、いま、リバースリンクレートコントロール信号と、モジュレータ7 2に合成データパケットを提供するための出力フォワードリンクデータとを、組合わせる。好ましい実施例に於いて、マイクロプロセッサ70は、いま、上記リバースリンクレートコントロールと出力フォワードリンクデータとが選択的に組合わされる。好ましい実施例に於いて、マイクロプロセッサ70は、上記リバー

スレートコントロール信号が上記出力フォワードリンクデータと組合わされない 無効にする状態を表示する信号に応答される。二者択一的な実施例に於いて、上

記マイクロプロセッサ70の確かなことは、リバースリンクレートコントロール 信号に応答されないことである。モジュレータ72は、データパケットを変調し て加算機74に変調した信号を供給する。加算機74は変調されたデータを加算 し、それを増幅して送信アンテナ78に供給する送信機76に供給する。

第12図は、第1図のメイン送信センター2による典型的な実施例に於いて提供されたレートコントロール信号に応答するためのこの発明のリモートユーザ装置のブロック線図を示したものである。受信路上で、複合化されたスピーチデータ及び/または信号化されたデータで構成される信号はアンテナ90で受信され、デュプレクザ92によって上記送信アンテナとして供給する。受信された信号は、デュプレクサ92を介してデュモジュレータ96に出力される。上記信号は復調されてマイクロプロセッサ98に供給される。マイクロプロセッサ98は上記信号をデコードしてスピーチデータを出力し、何れかのレートコントロールデータが可変レートボコーダ100に対してベースステーションによって送られる。可変レートボコーダ100は、マイクロプロセッサ98から供給されたスピーチデータのエンコードされたパケットをデコードして、デコードされたスピーチデータをコーデック102に供給する。コーデック102は、デジタルスピーチ 信号倭アナログ形態に変換して、再生するためのスピーカ106にアナログ信号を供給する。

典型的な実施例に於いて、上記レートコントロール信号は

最大データレートを増加若しくは減少するために上記リモートユーザに表示する 2値化信号である。上記データレートのこの調整はディスクリートレベルに於ける実行である。典型的な実施例に於いて、リモートユーザは上記セルベースステーションからのレートコントロール信号を受取り次第、1000bpsでその最大送信レートを増加または減少させる。実際に、400万至500bpsにより全体のアベレージデータレートが減少し、上記ボコーダは標準の二方向転換に於

ける時間の最大レート40~50%で上記スピーチが単にエンコードされる。典型的な実施例に於いて、ワード間の無音が低いデータレートで常にエンコードされる。

例えば、リモートユーザが、古レート若しくはレート1(8Kbps)の最大 送信データレートで現在動作しているとすると、その最大データレートを減少す る信号が受信され、最大通信データレートはハーフレート(4Kbps)でエンコードされるべくデータの4毎の連続的なフルレートフレームをならしめることによって7/8(7Kbps)に減少される。これに対し、上記リモートユーザが、その最大データレートを増加するためにリモートユーザの上記セルベースステーション信号及び3/4(6Kbps)の最大送信レートでのセルベースステーションの制御の下に動作され、上記リモートユーザは最大送信データレートとしてレート7/8(7Kbps)を使用する。簡易化した実施例に於いて、上記レートは可変レートボコーダ100によって供給されたディスクリートレートの1つ(すなわち、レート1、1/2、1

/4及び1/8)に容易に限定することができる。

また、マイクロプロセッサ98は、信号化データまたはセルベースステーションに対して通信が必要なファクシミリ、モデム、或いは他のデジタルデータ等の2次データを含むことのできるノンスピーチデータを受信する。リモートユーザにより送信されるデジタルデータが可変レート送信(すなわち幾つかのファクシミリまたはモデムデータ)に導かれない形態のものであれば、マイクロプロセッサ98はレートコントロール信号に応じて送信レートを変化させるためた否かをリモートユーザのサービスオプションに基いて決定することができる。

モジュレータ108は上記データ信号を変調して送信機110に変調した信号を供給するもので、その信号は増幅されてデュプレクサ92を介してアンテナ92に供給され、上記ベースステーションに対して空中へ送信される。また、この発明に於いてもくろまれるもので、リモートユーザはリバースリンク通信リソースをモニタすると共に、その送信レートを調整するためにオープンループ法に応じることが可能になる。

第13図は、典型的なフォワードリンクレートコントロール装置のブロック線図を示したものである。スピーチデータはボコーダ120に供給されて、ここで可変レートにエンコードされる。この発明に於いて、上記スピーチデータのエンコードされたデータは現在スピーチアクティビティ及びレートコントロール信号に従って決定される。エンコードされた

スピーチはマイクロプロセッサ122に供給され、外部ソース(図示せず)からのノンスピーチデータを受信しても良い。このノンスピーチデータは、信号化データまたは2次データ(ファクシミリ、モデム、或いは送信用の他のデジタルデータ)を有することができる。マイクロプロセッサ122はデータパケットをモジュレータ124に供給し、ここでデータパケットが変調されて加算機126に供給される。加算機126はモジュレータ124からの変調されたデータを加算して和信号を送信機128に供給する。ここで、上記信号はキャリア信号と合成され、増幅されて送信用のアンテナ130に供給される。

また、加算機126からの加算された変調信号は、エネルギー計算ユニット132にも供給される。エネルギー計算ユニット132は固定された時間の間加算機126からの信号のエネルギーを計算し、レートコントロールロジック134にこのエネルギー評価を供給する。レートコントロールロジック134は連続した閾値と上記エネルギー評価を比較し、これらの比較に従ってレートコントロール信号を供給する。上記レートコントロール信号は、マイクロプロセッサ122に供給される。マイクロプロセッサ122は、スピーチデータの最大データレートの制御のためにレートコントロール信号をボコーダ120に供給する。随意に、マイクロプロセッサ122は、ノンスピーチデータソース(図示せず)のデータレートを制御するために上記レートコントロール信号を使用することもできる。上記レートコントロール信号はマイク

ロプロセッサ122に選択的に供給することができるか、若しくは全体的に供給されたレートコントロール信号に応答することのできるマイクロプロセッサ122を選択する。

上述したフォワードリンク上の制御のオープンループ形態はクローズトループ に於いても動作可能であり、それは高いフレームエラーレートまたは他の計測可能な量のような、到達されるキャパシティリミットのリモートステーション表示 からの信号に応答することができる。レートコントロールロジック 1 3 4 は、通信チャンネルの性能にも影響を及ぼしうる種々のものの外部干渉に応答することができる。

好ましい実施例の上述した説明はこの発明を使用または作成するために当業者により可能に提供される。これらの実施例の種々の変形が当業者により容易に明らかにされるものであり、ここに限定される一般的な原則は発明的才能を使用することなく他の実施例に応用し得る。故に、この発明はここに示される実施例に限定されるべきものではなく、ここに開示された原則及び新規特徴に矛盾のない広い範囲に許容されるべきである。

請求の範囲

1. 受信機を有する通信センターにリバースリンク送信データレートでメッセージを通信する送信機を各々有する複数のリモートユーザの通信ネットワークに於いて、システム用法及びキャパシティに従って通信クオリティを効果的にするためのサブシステムであって、

上記システム用法に従ってリパースリンクレートコントロール信号を条件付き で提供すると共に上記システム用法を決定するモニタ手段と、

上記リバースリンクレートコントロール信号に従って上記リモートユーザの対応する通信ネットワークのアクティブメッセージ情報の上記リバースリンク送信データレートを調整すると共に上記リバースリンクレートコントロール信号を受信する上記リモートユーザの対応する通信ネットワークに各々配列する複数の応答手段と

を具備するサブシステム。

2. 上記モニタ手段は上記通信センターに配列されるものであり、

上記リモートユーザに上記レートコントロール信号を送信すると共に上記リモートユーザにメッセージを送信する通信センター送信手段と、

各々が、上記応答手段の対応する通信ネットワークに上記レートコントロール 信号を送信すると共に上記レートコント

ロール信号を受信する上記リモートユーザの対応する通信ネットワークに配列された複数のリモート受信機手段と

を更に具備する請求の範囲1に記載のサブシステム。

- 3. 上記モニタ手段は、所定の期間上記メッセージ信号のエネルギーを測定することによって上記システム用法を決定する請求の範囲1に記載のサブシステム。
 - 4. 上記応答手段は、

上記レートコントロール信号を受信して上記レートコントロール信号に応じた レートコマンド信号を提供するプロセッサ手段と、

スピーチデータ及び上記レートコマンド信号を受信して上記コマンド信号に従ったレートで上記スピーチデータをエンコードする可変レートボコーダ手段とを 具備する請求の範囲1に記載のサブシステム。

- 5. 上記可変レートボコーダ手段は、上記スピーチデータのエネルギーに 従って上記スピーチデータを更にエンコードする請求の範囲4に記載のサブシス テム。
- 6. 上記プロセッサ手段は、更に送信用のノンスピーチデータを受信して上記レートコントロール信号に従ったレートで上記ノンスピーチデータを提供する請求の範囲4に記載のサブシステム。
- 7. システム用法及びキャパシティに関連したリバースリンクレートコントロールコマンドを送信するベースステーションの通信システムに於いて、上記ベースステーションから離れて配置された可変レートトランシーパであって、

メッセージデータ及び上記リバースリンクレートコントロールコマンドを備える信号を受信する受信機と、

アクティブスピーチデータを受信して上記リバースリンクレートコントロール コマンドに従った上記アクティブスピーチデータをエンコードする可変レートボ コーダと、

上記エンコードされたアクティブスピーチパケットを送信する送信機と を具備する可変レートトランシーバ。

8. 上記受信機と上記可変レートボコーダ間に配置されて上記受信された 信号を復調するデモジュレータと、

デモジュレータと上記可変レートボコーダ間に配置されて上記復調された信号を受信して上記メッセージデータ及び上記レートコントロールコマンドを別々に 提供するプロセッサと

を更に具備する請求の範囲フに記載の可変レートトランシーバ。

9. 上記プロセッサは、更に送信のためのノンスピーチデータを受信する請求の範囲8に記載の可変レートトラン

シーバ。

- 10. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲7に記 載の可変レートトランシーバ。
- 11. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲8に記 載の可変レートトランシーバ。
- 12. ベースステーションで、このベースステーションのユーザキャパシティを制御する装置であって、

上記ベースステーションの用法を測定する用法決定手段と、

少なくとも1つの所定値に対して上記計測された用法を比較して上記比較に従ってアクティブメッセージリバースリンクレートコントロール信号を選択的に提供するレートコントロール手段と、

上記アクティブメッセージリバースリンクレートコントロール信号を送信する 送信手段と

を具備する装置。

13. 上記リモートユーザに対する送信用のメッセージ

データ及び上記アクティブメッセージリバースリンクレートコントロール信号を 受信して、合成データパケットを提供するために上記メッセージデータと上記ア クティブメッセージリバースリンクレートコントロール信号を組合わせるプロセ ッサ手段を更に具備する請求の範囲12に記載の装置。

- 14. 上記プロセッサ手段と送信機の間に配置されて上記合成データパケットを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲13に記載の装置。
- 15. 複数のリモートユーザに伴ってフォワードリンクのメッセージを通信 するベースステーションの通信システムに於いて、上記メッセージ通信のデータ レートを制御する装置であって、

上記フォワードリンクの用法値を決定する用法決定手段と、

上記用法値を受信し、上記用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較して、この比較に従ってレートコントロール信号を条件付きで提供するレートコントロールロジック手段と、

アクティブメッセージを受信して複数の送信フレームとして上記アクティブメッセージをエンコードする少なくとも 1 つの可変レートデータソースとを具備し

上記可変データソースは、高いエンコードレートで上記複数の送信フレームの 他のフレームを提供する間、低減された

エンコードレートで上記複数の送信フレームのサブセットをエンコードする上記 レートコントロール信号に応答する装置。

- 16. 上記少なくとも1つの可変レート・データソースは、可変レートでスピーチをエンコードする少なくとも1つの可変レートボコーダ手段で構成される請求の範囲15に記載の装置。
- 17. 上記用法決定手段は、上記リモートユーザに対する送信のための信号 のエネルギーを測定する請求の範囲15に記載の装置。
 - 18. 通信リソースの用法を効果的にする方法であって、

上記通信リソースの上記用法を測定するステップと、

上記測定された用法値と少なくとも1つの閾値とを比較するステップと、

上記比較に従ってレートコントロール信号を発生するステップと、

複数の送信フレームとしてアクティブメッセージをエンコードするステップと を具備し、

上記エンコードするステップは、上記レートコントロール信号に応答する高い エンコードレートで上記複数の送信フレームの他のフレームをエンコードする間 、低減されたエンコ

- ードレートで上記複数の送信フレームのサブセットをエンコードする方法。
- 19. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の高い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記高い用法閾値を越えた場合に上記通信のデータレートを減少させるステップから成る請求の範囲18に記載の方法。
- 20. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の低い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記低い用法閾値より落ちた場合に上記通信のデータレートを増加させる請求の範囲18に記載の方法。
- 21. 受信機を有する通信センターにメッセージ信号を通信する送信機を各々有する複数のリモートユーザのスプレッドスペクトル通信に於いて、システム用法及びキャパシティに従って通信クオリティを効果的にするためのサブシステムであって、

上記システム用法に従ってレートコントロール信号を条件付きで提供すると共 に上記システム用法を決定するモニタ手段と、

上記リモートユーザに配列されて上記レートコントロール信号に従ってメッセージをエンコードする複数のエンコーダ手段と、

スプレッドスペクトル変調フォーマットに従ってメッセージを送信する複数の スプレッドスペクトル送信機手段と を具備するサブシステム。

22. 上記モニタ手段は上記送信センターに配列されるものであり、

上記スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記リモートユーザにメッセージを送信して、上記リモートユーザに上記レートコントロール信号を送信する通信センター送信機手段と、

各々が、上記スプレッドスペクトル復調フォーマットに従って上記レートコントロール信号を受信して、上記応答手段の対応するネットワークに上記レートコントロール信号を提供する上記リモートユーザの対応するネットワークに配列された複数のリモート受信機手段と

を更に具備する請求の範囲21に記載のサブシステム。

- 23. 上記モニタ手段は、所定の期間上記メッセージ信号のエネルギーを測定することによって上記システム用法を決定する請求の範囲21に記載のサブシステム。
 - 24. 上記応答手段は、

上記レートコントロール信号を受信して上記レートコントロール信号に応じた レートコマンド信号を提供するプロセッサ手段と、

スピーチデータ及び上記レートコマンド信号を受信して上記コマンド信号に従ったレートで上記スピーチデータをエンコードする可変レートボコーダ手段とを 具備する請求の範囲21に記載のサブシステム。

- 25. 上記可変レートボコーダ手段は、上記スピーチデータのエネルギーに 従って上記スピーチデータを更にエンコードする請求の範囲24に記載のサブシ ステム。
- 26. 上記プロセッサ手段は、更に送信用のノンスピーチデータを受信して上記レートコントロール信号に従ったレートで上記ノンスピーチデータを提供する請求の範囲24に記載のサブシステム。
- 27. メッセージデータ及びレートコントロールコマンドを備えるスプレッドスペクトル復調フォーマットに従って信号を受信するスプレッドスペクトル受信機と、

スピーチデータを受信して上記レートコントロールコマンドに従った上記スピーチデータをエンコードする可変レートボコーダと、

スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記エンコードされたスピー チデータを送信する送信機と

を具備する可変レートスプレッドスペクトルトランシーバ。

28. 上記受信機と上記可変レートボコーダ間に配置されてスプレッドスペクトル復調フォーマットに従って上記受信された信号を復調するスプレッドスペクトルデモジュレータと、

上記スプレッドスペクトルデモジュレータと上記可変レートボコーダ間に配置されて上記復調された信号を受信して上記メッセージデータ及び上記レートコントロールコマンドを別々に提供するプロセッサと

を更に具備する請求の範囲27に記載の可変レートトランシーパ。

- 29. 上記プロセッサは、更に送信のためのノンスピーチデータを受信する請求の範囲28に記載の可変レートスプレッドスペクトルトランシーバ。
- 30. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュレータを更に具備する請求の範囲27に 記載の可変レートスプレッドスペクトルトランシーバ。
- 31. 上記可変レートボコーダと上記送信機間に配置されて上記エンコード されたスピーチデータを変調するモジュ

レータを更に具備する請求の範囲28に記載の可変レートトランシーバ。

32. スプレッドスペクトルベースステーションで、このベースステーションのユーザキャパシティを制御する装置であって、

上記ペースステーションの用法を測定する用法決定手段と、

少なくとも1つの所定値に対して上記測定された用法を比較して上記比較に従ってレートコントロール信号を選択的に提供するレートコントロール手段と、

スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記レートコントロール信号 を送信する送信機手段と を具備する装置。

- 33. 上記リモートユーザに対する送信用のメッセージデータ及び上記レートコントロール信号を受信して、合成データパケットを提供するために上記メッセージデータと上記レートコントロール信号を組合わせるプロセッサ手段を更に 具備する請求の範囲32に記載の装置。
- 34. 上記プロセッサ手段と送信機の間に配置されて上記スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記合成データパケットを変調するスプレッドスペクトルモジュレータを更に具備する請求の範囲33に記載の装置。
- 35. 複数のリモートユーザに伴ってフォワードリンクのメッセージを通信 するベースステーションのスプレッドスペクトル通信システムに於いて、上記メ ッセージ通信のデータレートを制御する装置であって、

上記フォワードリンクの用法値を決定する用法決定手段と、

上記用法値を受信し、上記用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較して、この比較に従ってレートコントロール信号を条件付きで提供するレートコントロールロジック手段と、

スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記レートコントロール信号 に従ったレートでデータを送信する少なくとも1つの可変レートデータソースと を具備する装置。

- 36. 上記少なくとも1つの可変レートデータソースは、可変レートでスピーチをエンコードする少なくとも1つの可変レートボコーダ手段で構成される請求の範囲35に記載の装置。
- 37. 上記用法決定手段は、上記リモートユーザに対する送信のための信号のエネルギーを測定する請求の範囲35に記載の装置。
- 38. スプレッドスペクトル通信リソースの用法を効果的にする方法であって、

上記通信リソースの上記用法を測定するステップと、

上記測定された用法値と少なくとも1つの閾値とを比較するステップと、

上記比較に従って上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップと、

スプレッドスペクトル変調フォーマットに従って上記調整されたレートの上記 通信を送信するステップと

を具備する方法。

- 39. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の高い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記高い用法閾値を越えた場合に上記通信のデータレートを減少させるステップから成る請求の範囲38に記載の方法。
- 40. 上記測定された用法値と少なくとも1つの所定の閾値とを比較するステップは、上記用法値と所定の低い用法閾値とを比較するステップから成り、上記通信リソースの通信のデータレートを調整するステップは、上記用法値が上記低い用法閾値より落ちた場合に上記通信のデータレートを増加させる請求の範囲38に記載の方法。

【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCE	H REPORT					
		_		picaton No			
			PCT/US 9	4/10087			
PC 6	HO4B7/26 HO4L1/12 HO4Q7/	38					
	to International Patent Classification (IPC) or to both national cla	suffication and IPC					
	SIGARCHED						
IPC 6	documentation searched (classification system followed by classifi HO4Q HO4B HO4L	cabon symbols)					
Documenta	those searched other than minimum documentation to the extent th	et such documents are in	cluded in the fields :	serched			
filectronic o	tata hase comuted during the international search (name of data l	sace and, where practical	, scarch terms used)				
	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT						
Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the	relevant pastaget		Relevant to claim No.			
X	EP.A.O 538 546 (MOTOROLA) 28 April 1993 see column 2, line 58 line 21			1-20			
X	EP,A,O 353 759 (NORAND CORPORATION) 7 February 1990 see column 2, line 29 - column 3, line 1			1,2,12, 13,15,18			
	see Colonia 2, Time 25 - Colonia	, the I					
X	EP,A,0 472 511 (ERICSSON) 26 February 1992			1,2,12, 13,15,18			
see column 3, line 37 - line 57							
			}				
				·			
Further documents are listed in the continuation of box C. X Patent family members are listed in assect.							
* Special categories of cated documents: T' later document published after the international filing date or growing date and not in conflict with the application but							
'A' document defining the general state of the art which is not used to understand the principle or theory underlying the considered to be of particular relevance meeting.							
"E" cartier document but published on or after the international "X" document of particular relevance, the claimed invention among the considered novel or cannot be considered to							
'L' document which may throw doubts on priority distingto or involve an inventive stop when the document is taken alone							
GLEBOR	O' document referring to an onal disclosure, use, exhibition or document to formular disclosure, use, exhibition or document to combine with one or more other such document.						
other means other means filling date but nements of the arms patient for the means of the same patient family date claimed 2. document member of the same patient family							
	chial completion of the international search		the reternational sea				
	November 1994	1 3. 12. 94					
Name and ma	uling schiress of the ISA	Authorized officer					
	European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijawijk Td. (+ 31-70) 140-2040, Tx. 31 651 epo nl.			İ			
	Fax: (+ 31-70) 340-3016	Bischof,	, J-L				

Form PCT-TSA/218 (second short) Usiy 1992)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

lates. Jani Application No PCT/US 94/10087

Patent document cited in search report	Publication date	Palent family member(s)		Publication date
EP-A-C538546		WO-A-	8706082	08-10-87
		AU-A-	5589086	20-10-87
		DE-D-	3689979	25-08-94
		EP-A-	0261112	30-03-88
		EP-A-	0412583	13-02-91
EP-A-0353759	07-02-90	US-A-	4910794	20-03-90
	0, 00 00	AU-B-	632055	17-12- 9 2
		AU-A-	3927889	08-02-90
		CA-A-	1316218	13-04-93
		GB-A,B	2223914	18-04-90
		US-A-	5070536	03-12-91
EP-A-0472511	26-02-92	AU-B-	642760	28-10-93
	20 02 02	AU-A-	8261991	27-02-92
		JP-A-	4234232	21-08-92
		NZ-A-	239283	27-09-94
		US-A-	5327576	05-07-94

Form PCT/ISA/218 (patent family snack) (July 1992)

フロントページの続き

(81)指定国 EP(AT, BE, CH, DE, DK, ES, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), OA(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AP(KE, MW, SD), AM, AT, AU, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, GB, GE, HU, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LK, LR, LT, LU, LV, MD, MG, MN, MW, NL, NO, NZ, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SI, SK, TJ, TT, UA, UZ, VN

- (72)発明者 パドバーニ、ロベルト アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92130、サン・ディエゴ、フツラ・ストリート 12634
- (72) 発明者 ジブ、ノアム・エー アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92124、サン・ディエゴ、コート・プラ ヤ・バルセロナ 10968
- (72) 発明者 ラム、エス・キャサリン アメリカ合衆国、カリフォルニア州92131、サン・ディエゴ、カミニト・カラー 9858
- (72) 発明者 デジャコ、アンドリュー・ピー アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92126、サン・ディエゴ、フランダース・ コーブ 10424

【公報種別】特許法第17条第1項及び特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第7部門第3区分 【発行日】平成11年(1999)11月9日

【公表番号】特表平9-504914 【公表日】平成9年(1997)5月13日 【年通号数】 【出願番号】特願平7-508779 【国際特許分類第6版】

H04B 7/26 H04J 13/00

[FI]

H04B 7/26 N H04J 13/00 A

手続補正書

平成11年 6月 5日

特許庁長官 伊佐山 遠志 殿

- 1. 事件の表示 特額平7~508779号
- 4年をする者
 4年 クァルコム・インコーボレーテッド
- 3、代理人

東京等千代田区麓が図3丁目7号2号音 銀内 外回 特許 法 传草 语 厅内型XO3(3502)3181(大代码)(5847)外理一 的 工 民 章

- 4. 自共抽屉
- 5、検正により減少する資水項の数 1.6
- e. 根正の対象
 - (、) 前担号
 - (2)請求の範囲
- 7. 福正の内容
 - (1)明報書を別紐のとおり訂正する。
 - (2) 技学の発題を気紙のとおり訂正する。



凭相看

マルチューザ通信システムを保持する遺信データを決定する方法及び装置

学界の背景

1. 発明の分野

この差別は通信システムに要するものである。より詳細には、この発界は、 マルケニーず通信システムのユーザとのデータ通信にを制御することによるマ ルブユーず通信システムのユーずに対する、ータルアペレージサービスタオリ ティを是大化する、新導及び監管された方法及び施置に関するものである。

2、 関係技術の裁別

「多変アクセス」という用語は、<u>選定された時間リン・スの複数のニーザに</u>
よる決変に関するものである。このような固定通常リンースの代表的な例は準 域程である。これらは透面リンース<u>に</u>アクセスする個々のユーザのスループッ っせしくはデータシートを増加させる3つの基本的な方法がある。第1の方法 は、<u>通信機の放射電力を境加させ、あるいはシステ</u>ム最大を域<u>かさせて受信し</u> た信号の信号は考し、SNR)を増大するという方法である。第2の方法は、 ユーギへの神様間の<u>分配(allocation)を</u>増加させる<u>方法</u>である。第3の7プローナは、通信リソースの分配をより変率的する方法である。第3の7プローナは、通信リソースの分配をより変率的する方法である。

通信リソ スへの多数アクセスを受除するためのより<u>一般的な</u>方法は、アナコグ及びデジタル通信金面<u>スキーム</u>の興管を含んでいる。このような<u>スキーム</u>は、周点な分割、時分形及びスペクトルに取当終末をんでいる。周波な分割を 直アクセス (FDMA) 技術に並いて、各本のユーザは少なくとも1つの特益 の東波数の影響電が取り当てられる。時分割多重アクセス(TDMA)技術に 然いて、定期的に開端するタイムスピットが確認され、時間の号セグメントの ために、ユーザは少なくとも1つのタイムスロットが割り当てられる。ユペク トル無難過程では、ユーザはある共通の消滅政策を実有する。いくつかのTD メハシステムに思いて、ユーザは映画について間定された割り当てが健院され、 また他のシステムに思いて、ユーザは映画について間定された割り当てが健院され、 また他のシステムに思いて、ユーザにウンダムな時間でリソースにアクセスすることができる。ユペクトル依限遺帯では、ユーザは共通の関放技術を含有する。 国際政事カビング(PH)変現の使用の場合。別度の技術に従って所改協 が実化するキャリアで信号が展開される。ダイレクトシークンス(DS)変異 において、ユーザが生は疑似ランダムコードで要問される。ダイレクトシーケ ンススペクトル位数度質を使用するニード分割を重てクセス(CDMA)技術 の1つのタイプに使いて、正交するまたは程度交ずるスペクトル位数コード (モャフルチャンネル等は幅を使用する)が確認され、そしてキューザが少な くとも1つの特定されたコードが割り自てられる。

金での多重アクセス<u>ルキーム</u>に赴いて、複数のユーザは検出プロセスに対いて互いに取り扱いにくい干渉を作ることなく通信リソースを分割する。このような<u>干渉の野等以便は、結果としておられる通信の質が下すの受害可能レベル以上であるような意大の干渉強に正められる。 デジタル走省スキームに吹いて、上記品質はピットコラー等(BER) またはフレームニラー等(FER) によってしばしば別度される。 デジタル音声(specct) 通信システムに乗いて、全額の金更高質に含々のユーザ用に許可されたデータ率によって、及び上記日をRまたはFERによって模定される。</u>

システムは、査直クナリティの乗客可能レベルを使供する一方、査直信号局に要求されたが・・ケレートを最小にするとめに開発された。査査がアナログ量

他小することによってこの要因を患も効果的に利用している。データ是官に於いて完全な<u>作业</u>に対抗するこうに、無害の期間のための上記データレートの権 イベ、決ちされた情報の権心を容易にする一方、ポイスアクティビティゲーア イングに耐速した問題に打ち勝ち、それ故多重アクセス感情システムの全体に 抜る干渉を紹小する。

この理明の目的は、連信リソースの利用状態を最大のものとするために、 登レー・ボニーダの迷信レートの変化性、及び何れか他の可容レートデータソースを改良することである。

発明の<u>根質</u>

この契明は、マルチューザ通信システムのユーザとのデータ选信比を制御することによるマルチユーザ通信システムのユーザに示するトータルアペレージ サービスクオリティを是大化する、新規及び改善された方法及び確定である。

この最別に於いて、使用が確な過信リソースの使用量(wange)がモニタをれる。上型使用可能な連続すソースの使用量が形での通信リンクに関して大き主要、それはナメリティは所定のリミット以下に降う<u>ると</u>、」能利用可能な通便
リソースの一番を研放するためにユーザとのデータレートは知識される。上に 連接リソースの使用量が少々くなると、上型ユーザとのデータレートは上述したリミットを増えて上昇することが許可される。

対えば、サモートユーザからメイン強信センターへの連信リンク<u>(にゅ「上 ウリンタ (everne tink)」という)</u> がオーバーロードになると、上記メイン選 替センターは上記ユーザ<u>からいはユーザのう</u>う選択されたユーザに<u>それらのア ベレージにはアークレートを減少するように様</u>果する信号メンセージを通信す <u>る</u>、サモートユーチホンドで、上記セラメッセージを受信すると、上記リモー 产店令を単江サンプリングすると共にデジタル化することによって遺信される ならば、64年にビット/砂(Kbps)の<u>オーダ</u>のデータレートは、従来の アナコグ電話のそれと同等の<u>変</u>产クオリティを達成するために要求される。し かしながら、<u>変</u>产分析の使用を終て、適切な符号化、遺信、及び受は関での再 構成に使い、上記データレートに挙げる<u>大幅化</u>輸小がクオリティの最小の減少 で選成することができる。

人の官声発生のモデルに関するパフメークを知当することによって宣声を圧 対するための技術を使用するデバイスは、通常ボニーダと称される。このよう カデバノスは、間差したパラメータを抽出するために入力される<u>資</u>車を分析す るニンコーダ、及び逃信チャンネルに使って上配エンコーダから受信された上 更パワノーケを使用して上配<u>管</u>車を再供成するデコーダで構成される。上配<u>管</u> 重が変化する上、新娘のモデルバラメータが決定さど、上配遺信チャンネルに 波って遺信される。上配置声は、通常時間のプロック 万里分替アレームにセグ メントされ、その同上配パファータが計算される。上配パラメータは多領場の フンームのために支勢される。

进られるべく必要のある情報の適小に並ける結果が生じるように、データ圧 何を達成するためのより詳細な技術は、<u>可能</u>レートポコーディング(音声<u>符号</u> 企)を実力するためのものである。<u>可能</u>レートポコーディングの何は、この程 駅の転受人に接続されると共にここに参照されることにより合何される

"Variable Rate Vocodes" と称された1991年6月11日に<u>必要</u>された<u>水田心</u> 製版の7:/713、661号の投鍵である光度物を第5、414、796号に 製造されている。<u>を光</u>に想きの期間、すなわるボーズを図すに含んでいるので、 これらの規則を含すために要求されたデータの量は幅本することができる。変 化可能なレートポニーディングは、これらの振き期間のためのデータレートを

トューザの逆信ンートは上記信号メッセージに従って低くなる。

上記例に於いて、上記リモートユーデは、登画データまたは杭のデジタルデータを選問することができる。上記ニーデが登画データを選問すると、その選信データレートは上述した米国等的第5。414、7.36号のように、列派レートポコーデを使用して調整することができる。この登功は、上記リマートユーデが受用データを選ばする場合における治療なる可能レートポニーディング方は、10世代に選用可能なものである。上記ユーデが査団データではないデジタルデータを選ばすると、システムは上記リモートユーデに対しその特定のデジタルデータと一スのために記憶データレートに食業することを指示してもよい。

上記メイン通信センターとリモートユーザトの間の通信リンク (以降 i F p リンク (forward link) 上いう) にて、上記メイン通信センターは上記リモートユーザと通信するために受用されるその合計リソース変量の割合 (frection) をモニタする、使用される通信リソースの配合が構めて大きいと、J.電メイン 通官センターはユーザのサブ・カットとたは各ユーザに許可されたアベレージ 連官データンートを減少させる。使用された上記通信リソースの割合が扱めて 小さいと、上電メイン通常センターはキニーデのアベレージデータレートが増 大することを許する。上りリンクに扱けるように、上電データレートの転換 は上記リモートユーザに過ぎされた(實产または非常声)データの電域に至い で現実に選択的とすることができる。

が高の重要な整備

この名前の特徴、目的及び向益は、関ルまで指応して定認される参照番号等 に対いて国際と認識して得られるとき、以下に示される辞報な説明からより時

もかになろう。:

第1回はメイン遺情センター(セル<u>基注刷(base station)</u>)をアクセスする 多重リモート(モービル)ユーデき示したブロック線図、

第2回はリモート(モービル)ユーザでのデータで苦の多意セル(多意ッイン走電さンター)決<u>意での影響</u>の振荡を示したブロック集団。

第3個は特定のアベンージ治信デ・タレー、このアベンージラービスタオリ ティとユー学歌の製造を表したグラフ。

第4回は3つの異なったアペレージ改造が一タレートの、アペレージや、ビスクオリティトユーザ低との際係を会したグラフ

第5回にシステムセニタと制御動作のフローティート、

第6回に<u>下りリンク</u>通信の通信リソース<u>円グラフ(pio char.)</u>、

第7個は<u>上りリン</u>ク遺信の通信リソース<u>ログラフ</u>。

第8間はリソース使用の具なった<u>割合</u>に応じて取られる命やをデナ通信リソース<u>円グラフ</u>、

第9団はこの見引の関係投機によって<u>デーテレートが減少される</u>状態キホナ 通信リソース<u>円グラフ</u>

第1 0 当時に通過信号ソースのデータレートを減少した結果を示す過信 リソース<u>ログラフ</u>、

第11回はノイン通信センターに配置された<u>ュリンク</u>通信を制御するため のモニタ及び制製システムのブロック様因。

第12回は上記リモートコーザに記憶された<u>こりリンを</u>通信を何向するため のモニリ及び刑額システムのブロック無係

第13回は<u>下りリンク</u>モニタ及び制御速量のプロック範囲である。

<u>ゲハイ</u>信号により受信される。発型的な実施的に対いて、セルのグループの並作は、公乗電話スイッチングネットワーク(BDデセデ)とのデ・タを提供する システムコントローラ:4によって管理される。これらの理信は、<u>下りリンク</u> 活便と称される。

時か割多数アクセス(TDMA)及び周波数分割多数アクセス(FDMA) 等のシステムに対いて、"ハード"の<u>容素現界</u>はそれぞれタイムスロットまた は周波数割所級分割の<u>数が有限であるために合在する。</u>上記タイムスコットま たは割等後の全てがユーザに割りまてられると、上記"ハード"<u>容量現</u>界に発 遊」、<u>新たに接続する</u>ユーゲに配するフービスが不可能となる。<u>姿度</u>張氏に発 する以前にシステムにアクセスしたユーザは、この強分とれたユーザによる設 理を受け方にいるが、新たに環境しようとしてサービスを根絶されたユーザル れぞれについてのサービスクメリティは零費個月を超えて低下する。 ベレージャービスクメリティは零費個月を超えて低下する。

ALOHA及びスロットでALOHAシステム等のランダムアクセスシステム、及びコード分割を食了クセス (CDMA) のような多重プクセススキーム・
において、「ソフト」室敷張売が存在する。これらの<u>タイプの</u>多重アクセスシステム<u>において、 容量現</u>売を耐えたシステムユーザの他の増加が、上記システムの全てのユーザに対するサービスのクオリティ<u>の味少の原図</u>となる。CDM Aシステムにおいて、各ターザの登団は、他のそれぞれのユーザに対する干渉、すなわちノイズとして現れる。CDMAシステムのソフト<u>容量依</u>景を観え<u>ると</u> 歴史の<u>伊女関係の</u>BERまたはFERま<u>個人ろに十分なほとノイズフェアは大きくなろ</u>。ランダムアタセススキーマに使いて、<u>タューザの適応が続</u>はメッセージ研究<u>の可能性を増大させる。 電景原</u>を超え<u>ると</u>、海県的な依久アークまたは平透像のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザの運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザで運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザで運用のを要<u>えの</u>ためになてのユーザに関係する。

好せしい実施例の弊様な説明

新1回は、ジャートユーザ4とメノン連信センター2例の多重ニーナ通信システム連信を示した感である。負益的な資益所に続いて、これらの通信はコード分割多度アクセス(C.D.M.A)多度ユーザスキームによって<u>行われる</u>もので、それだこの預明の研究人に関策されると共にここに参照されることにより合同された。 "Spitad Spotters Multiple Access Continuctation System Using Satellite of Tenestrial Reposees (C.D.M.A.)" と称された米国特許第4、501、307年、及び "System and Method for Grassating Signal Wiveform in a C.D.M.A. Cullular Telephone System (C.D.M.A.)" と称された米国特許第5、103、459年に特性されている。 <u>トモリャートコーザ4からセル語地国2への通信に、よりリンク通信と称する。リモートコーザ4からセル語地国2への通信を可能にする通信3ンクキ上フリンクと称する。</u>C.D.M.A.システムに対いて、システムユーザ金乗は上記システムの一般のレベルの調査である。

第2回は、地切する空音及び干労を伝域するために上記データレートの制御の必要性に升音する2つの主な問題点を示した区である。CDMA多度セルセルラー通信ネットワークの美数的な実施所に繋いて、下93ン2通信のメイン窓量検見は、モーヒルステーション10章だは単一リモートユーザ及びセル基地第12から描かれた伝清ラインにより示されたような発像したセルからの干渉である。この実地所に対ける下9リンク空量の第2の影響は、単一セル基地量からモービルスアーション10への第2の伝播等によって示される。多重時でルチバム)として知られる。この影響の集度は、ビル、山、などの選出接を実計し第る物性という系数をとう原書物16からの反射である。

奥型名な実施例において、子遊はリセートユーザと通信しないセル<u>基拠局</u>。 2からのフォートユーザ1日によって受信され、子遊は阪吾物18からの<u>マル</u>

上記メッセージ製実が頻繁に起こる。

第3選は、全てのユーザについて特定されたアペレージデータレートである を変変した場合の、このような多量アクキス通信システムのユーザに対するア ベレージタオリティと上記システムを使用しているユーザ能との関係を表すタ ラフである。上記サービアペレージタオリティ(Q...)は、以下のように主 かられる。

$$Q_{\infty} = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} Q_{i} \qquad \not \propto (3)$$

ここで、Q. はユーザ:に対するサービスのクオリティであり、Nは上記システムのユーザ数である。

また、第3回には2<u>オリティフインか示され、ニのワインより、トの</u>アベンジャービスクオリティが適<u>返すべきものであり、このラインよりでの</u>サービスクオリティは<u>不適度たものである。</u>上記クネリティラインとク<u>オリティ材ユープ型</u>金額の数との交流部分が、上型システムの<u>普</u>度デーケンートでのシステムの<u>等度</u>データンートでのシステムの<u>等度</u>を示す。 CDMAシステムの典型的な支出気に対いて、メッマージは20ms アンームで達信さた。1%のかなり支い<u>許事可能な</u>フレームエラーエが未型的な実施気のタオリティラインの位置を表示している。異なったフレームティズ及びエラーレートがこの差別に同時に適用可能であることが環解される。

第4回は、3つの<u>除・に</u>関かするアベレージデータレートを<u>たすら本のアベレージラービスクオリティ対コーで放け組入り、22、24</u>を表した場である。 <u>命載(_{not}:</u> 20は高いアベレージデータレートのクオリティ曲線に相直し、 <u>商業</u>22に中間のアベレージデータレートのクオリティ曲線に相直し、 <u>商業</u>2

National page 1 Malaka 190

4は低いアベレージデータレートのクオリティ自身に担当している。

上記<u>自機</u>の第1の意大な特別は、上記<u>自根と既</u>社との交点は、リンクデータ レート<u>が派く作るにつれて</u>級々低くなることである。<u>容量限</u>及以下で注、<u>許多 可能なデータレートが高いほどのオリティは高くなり</u>、高いデータレートが下 致シート<u>音声コーダにおける</u>パラメータのより正確な量子化を可能にし、特徴 た着きの管声になる。

上記<u>自範</u>の第2の東大な特徴は、上記タボリティラインと3つの<u>本様</u>との交 整理分である。クオンティラインと台籍20、22及び24のキャとの交差時 分は、自株20、22及び24のそれでれのデータレートで<u>の</u>ト尼システムの <u>密倉理界を発す。「CAP A」、CAP B」及び「CAP C、と</u>記さ れたシステム変書は、曲幕20、22及び24の各々のデータレートでシステム 上にアクセス可能なニーデ致である。与えられたデータレートでの容量及尺は、 園奈されるように、ニーデ放を受している水平和に対して、<u>自機</u>とタオリティ ラインとの交更が分から、整線を下すことによって得られる。上記システムの 登量は、データレートが減少するにつれて一方のクオリティンペル<u>のもとで</u>労 加する。

第3位は、上述システムの連信のデータレートを制物することによるアペレージクオリナノを最大化する方法を示したフローティートである。プロック3 0<u>においては、受用される</u>連信リソースの動は、年末られたリンタニアシステムにアクセスでるニーず数及び各ユーザにより逆信され<u>る</u>が一タレートに高いて<u>決定される。</u>プロック30にで計算された<u>使用性の</u>値は、プロック32に供験される。プロック32にで、上記<u>使用量の</u>値は、変い関信と比較される。上記<u>使用量の</u>値が上記点い関値よりも下であればプロック34に進み、リンクが所定のデータレート最大複で動作しているかが利定される。上述システムが所

ートは、複数の到り当てられた原皮染剤者域に<u>行意の</u>コーザのデータを広げるか、割り当てられた関皮を耐率域の<u>うら</u>選択された<u>もの</u>と複数のユーザのデーサを減らたけることによって<u>変更</u>することができる。<u>別の実施形理</u>に抜いて、FDMAシステムの可変データンートは、異なったユーザに対する変化する周波変割所数サイズを割り当てることによって達成することができる。

ランダムアクセスシステ人に勢いて、上記メッヤージを挟の<u>可能とは多ユー</u> ザが適らないれば立らない情報量に比例する。それは、上記データレートは、 <u>可変すイズの</u>データのパケットを造ることによって、または遺信の<u>何高を変化</u> <u>させて</u>パケットを送ることによって、直接的に現登することができる。

CDMAシステムを使用する成型的な実施例に於いて、査声の遺信に必要なデータの最は、上述した米室神幹第5、414、790号途へられているように、西宮シートボューダの使用によって興味される。 外型的な実施例の西宮シートボコーダに、フルレート、1/2レート、1/4レート及び1/8シートに押値する8Kps、4Kps、2Kps及び1Kpsでデータを提供するが、本質がに何れか最大のアベレージデータレートはゲーダン・を組合わせることによって超成することができる。何えば、7Kpsの最大アベレージンートはポューダを連続的なアベレートプレーム4つ間にハーフレートにならしめることによって選成することができる。最短的な実施別に致いて、上院の主要サイズの査戸データバケットはセグメントされ、セグメントは、この疑明の間受人によって譲渡されると実にこれを参照して含用される「Data Bentz Randomizer」と呼ぎれた米国特許出層区の7/846、312号に卸送されることに、ランダム化された映画で登録される。

透信リソース<u>変量の影響</u>を見る有数な方面は、<u>円グラフ</u>として有効な透信リ ソースを見ることであり、ここでペイ<u>全体は上記さ</u>者リソースの安全な使用を 度のデータレート最大値で動作するならにプロック38に進み、<u>作の動作も行われない。</u> <u>たれない。</u> 上記システムが上記所定のデータンート最大値より低い値で動作していれば、プロック35<u>に強み</u>リンクデータン。 トが細知される。

・大民プロック32にて、上記リンク<u>核年業の</u>報が低<u>適</u>度ないと出走されたならば、プロック40に進んで上記<u>核用金の</u>性が高い関値と比較される。プロック40にで、リンク後用金の位が高い関値より<u>低い</u>と何主されたならば、プロック41に進んで<u>何の政作も行われない</u>。これに対し、プロック40にてリンク<u>使用金値</u>が高い関値を整えるとプロック42に進む。プロック42に流いて、ンステムデータレートは野芝の最小被と北較される。上並ンステムデータレートが野芝の最小被より大きいならば、プロック44に近んでリンクデークレートが野芝の最小被より大きいならば、プロック44に近んでリンクデーク<u>レート</u>が単少される。

上記プロック42に於いて、リンクデータンートが上記費小値リンクデータレートに等しいと判述されたならば、プロック48に達む、プロック46では、上記システムにて上記<u>使用当</u>強と所定の<u>使用当</u>最大機と必要される。ここで、 透信リン・スが<u>度い思くされている。</u> すなわる上記<u>世用量</u>更が所定の最大値に 等しくならと、プロック48に進んで<u>新たに特技しようとすみ</u>コーデによる アクキスがプロックされる。 : 記<u>使用量</u>をがデエの<u>使用量</u>最大値より値ければ、 プロック50に進んで、<u>何の処理も</u>等われない。

TつMAシステムに終いて、データレートは、複数の割り当てられたタイムスロットに<u>任家の</u>ユーずのデータを<u>はげるか。複数のユーザのデータを割り当てられた</u>ダイムスロットの<u>継続されたものと</u>担合わせることによって変更することができる。別の実施丹憩に於いて、<u>可変</u>データレートは、異なったエーザに<u>多なを変まで</u>タイムスロットを割り当てることによってTDMAシステムに扱いて透成することができる。同様に、ドDMAシステムに続いて、データレ

表している。この表示に於いて、<u>四グラフ</u>のセクタは、ユーザ、システム、オーバーヘッド及び<u>未使用の</u>チソースに割り当てられたリソースの<u>製金</u>を表している。

TDMAをたはPDMAシステムに無いて、上記<u>円グラフ</u>の金飾は、<u>形態の</u> 割り首て<u>方法における</u>周度数品博士を主たは利用可能なタイトスロットの性を表 しても良い。ランダムアクセスシステムに対いて、上記<u>円グラフ</u>全体は、送信 リンクを受け入れできなくたち得メッセージ開始が大きくなる以前において変 取可能なメッセージレートを表しても良い。CDMAシステムの典型的な実施 別に対いて、<u>ヨグラフ</u>全向は最大の新ノイズフロアを示し、<u>チェでは</u>全ての他 のユーザからの信号及びメーバーヘッドがリモートユーザとのメッセージゲー ゲの応答に続けるノイズとして現たる。例はかのシステムのに続いて、第3室 に思想されるように、リソースパイの全体は、タセジティクインとアベレージ クオリティ第ューザ致命機の交互を表している。

第6 別は、一般的な<u>ドリリンク事業日グサブ</u>の例を表している。オーバーヘッド(CVER:IEAD)とも付けられたリソースパイの第1のセクラは、メッセージ情報を選ばれ、迷信信号の一部を殺している。上記レイのホーバーペッド記念はメッセージ得しユーザ枠まゲータ度しの<u>プータの</u>選供を致しており、食型的な実施所において<u>は</u>、通信リソースの固定された<u>都会であるが、</u> 送のシステルでは二のオーバーヘッドはホーザの敬言なは他の要因で記ばし得る。上記オーバーヘッドは、<u>正定屋</u>知防情報、タノミング情報及び基準置セットアップ情報を含んでも良い。上記オーバーヘッドは、上記通信リソースのパイロットティンキルによる<u>使用</u>をも含んでも良い。パイロットティンキルの例は、この見明の確定人により報度されると共に参照されることにより合何される

"System and Method for Generaling Signal Waveforms in a CDMA Cellula:

Telephune System (CDMA) と称される東西特殊第5、103、459号には速まれている。以下のセクタ番号1~20の号々は、特定のユーザに<u>度けられたメッセージ</u>情料を表しており、ここで上記ユーザは1~20と死される。在回りに特益して、バイの最後のセクチは、Bと記される。Rと記されたセクチは、<u>受け入れできな。</u>リンク<u>による悪化</u>を生じる前の<u>利用</u>可能な通信リソースの技事する<u>制金</u>を表している。

第7級は、上りリンク連体に関するリソース<u>ドグラン</u>である。この<u>円ダラフ</u> は、上たノモートニーザからの基地局またはメイン选問センターで受信された 情報を表している。この<u>ドグラフ</u>と上途した<u>ドグクフ</u>との意大な美<u>に、上りり</u> **之之に計するものであり、団定されないオーバーヘッドリソースである。好ま** しい実施例に思いて、各ユーザは全てのユーザに対するサービスのクポリティ を最大にするために、通常リソースを同じ製金で使用することも注意されるペ きである。全てのユーザの状態を維持する方法及び公園は、この福明の報受人 により臨後されると共にしこに参照されて合属される "Mothed and Appendus for Controlling Transmission Power in a CDMA Collular Telephone System " と特を れた米座特許第5、086、109号に排述されている。このアプローチに於 いて、各リキートユーザは、全て他のリモートユーザとして<u>高地界</u>で受信され るようなパワーレベルで送信する。好ましくは、キリモートユーザは、<u>基地局</u> でクオリティ通信リンクを保証するために必要な最小パワーンベルで送信する。 第8頃は、上記リソース<u>円グラフ</u>に載くべく作用を含す作用<u>円グラフ</u>である。 3つのポイントに第<u>7</u>回の<u>日グラフ</u>に起されたもので、これらはインクリーズ ンート(I NCREASE RATE)と知されたポイント、デクリーズレー (DECREASE RATE) と思されたボイント及びプロックアディ ショナルエーザ (BLOCK ADDITIONAL USERS) と配され

のプロセスは、上記レートが最小になるまで継続される。このことが全じると、 上記システムは二配パイ<u>が発金に描たされることを特容し、何れの情境の二一</u> 学もシステムにアクセスすることができなくなる。

<u>これに対して、</u>上配通信リソースからユーザ<u>が抜けた場合</u>、上配通信リソースの<u>受用されている耐合</u>は上配インクリーズレート以下に彼少し、上記システム性決信レートを増加させる。これは、途情レートが最大レートに増加する立て、若しくは通信リソースをアクセスするものがいなくたるまで継続される。

第11回は、上記メイン通信センターでの<u>上りリンク</u>通信リンニス<u>使用金</u>の モニタ及び研算のブロック新図を示したものであり、セル<u>型地質</u>及びシステム コントローラを含んでも良い。

リモー・ユーザからの信号は受情アンテナらりで受信される。 受信された信 ラは、ニネルギー計算様子のも及びデキジュレータ(<mark>復興的)</mark>64ヘアナログ またはデジテル形態にデータを登集する支援機会の2に供給される。エネルギー 計算菓子のの関値を決較するレートコントロールロジックの8に供給される。この比較に 応じて、レートコントロールロジックの8に供給される。この比較に 応じて、レートコントロールロジックの8のに供給される。この比較に よるか、または下方の開覧以下になった場合に、マイタコプロセッサアのにレ ートコントロールロジックの8に対いて、レートコントロール ロジックの8は、その状態が否か等、適信チャンネルの性略に影響を及ぼしう の外的事法に反応することもできる。

全体報 6.2 からの受信を対、デキジュレータ6.4 に供給されて複雑され、 特定のユーザのためのデータが抽出され、相応するマイクロデコセッサ7.0 に 保給される、この意明の関係人によって関係されると中にこれを参照して介属 される。"Method and System for Providing a So2 Handolf in Conventication in a

たポイントである。リソースペイの与えられたリンク用の割合がデクリーズレ ・・トと記されたポイントを刻えたならば、そのリンクの消化レートはしずユー ずに対するサービスのクオリティを改善するために減少するべきである。例え ば、第4回の主義20に相当するデータレートが全てのユーザによって遺信さ れると共にユーザの歌がキャップ(CAP A)より大きくなると、上記デー テレートは減少され、そしてシステムは第4回の直線2.2 上で動作される。 与 えられたリンク角のパイリソースの割合がインクリーズレートと記されたポイ ント以下に落ちたならば、そのリンクの送信レートは上記ユーザに対するサー ビスカクオリティを改善するために地知されるべきである。例えば、第4回の 直接2.2に複数するデータレートが全てのコーザによって遺化されると共にコ ーザの数ポキャップ人以下に移ちたならば、上腔システムは第4回の魚線20 上で動作される。上配パイがプロックアディショナルユーザと思されたポイン 。 トに着したならば、何わかの付加的なユーザ<u>が</u>システム<u>に</u>アクセスすること<u>は</u> 妨ばら<u>た</u>る。上死システム<u>が、プロックアディショナルユーザポイントに達す</u> <u>るには、</u>そのレートが更に増加することはできないことを意味するデクリーズ レートポイントを通過する以外に進仕ない、という点に在家すべきである。

第5型及び第10回は、リソース割り当て<u>に対する</u>送信レート<u>の球少による</u>
効果を示した設すある。第5回に使いて、ユーザ20の付<u>加によって、リソーメ割り当ては</u>対シされるべき送信レートでのポイントを<u>超える</u>。このポイント にて、上巴発信レートは減少され、同じユーザのためのリソースパイが第9回 のように見られる。Bと望されたリソースパイの使用しない部分が通信リソースをアクセスするために付加的なユーザを許可するのに充分大きいことに注目 する。なに、対加的なニーザは、ト記シスタムが通信ソートを<u>単定率少させる</u> ことを要求するまで、上記通信システムをアクセスすることが可能である。こ

CDMA Cellular Teisphone System. ** と株された未選神戸第5。056,109 号に控さされるように、異質的な実施例において、受信データにシステムコン トローテ14内のセンクタカード (灰穴せず) にマイクロプロセンサイ Oによって供給され、無能のメイン通信センター (セル) からの受信データから最良 の気はデータを選択し、その各々は受保機ら2とデモジュレーテ64とを有しており、ボローダ (選示せず) を使用して上配長長の受信データをデコードする。手物成された査査は、公衆程度スイッチングネットワーク (図示せ行) に 供給される。

加えて、マノクロプロセッナ70はデータインターフェースを介してポコータ (国示さず) からの下りリンク連携のデータを受信する。マイクロプロセッサ70は、上りリンクレートコントロール信号と下りリンクアークとを合成して、マイクロプロセッサ70は、上記上りリンクレートコントロール信号という。 マスレータイク ログロセッサ70は、上記上りリンクレートコントロール信号と出力下リリングデータとが選択が出出されませる。 好ましい異確例に戻いてはマイクコプロセッサ70は、上記上りリンクレートコントロール信号が上記出り、アリリングデータと組合わされないという主要が大路を表示する個分に応答する。 別の実施所に続いて、上記マイタロブロセッサ70のうち融つがは、上りリンクレートコントロール信号に定答上ない。モジュレータ72は、データベケットを更対して加算能74に登録した信号を供給する。 加算能74は登録されたデータを加算し、それを増増して決省アンティ78に未結する計学権76に集後する。

第1 2334、第1回のメイン選信センター2によう典型的な実施者に含いて 関係されたレートコントロール信号に応答するためのこの表明のリモートユー デ御客のブロッタ練可を示したものである。受信林上で、複合化られた<u>世</u>戸デ

and the second second second second

market and the

ーク及びノまたは信令化されたデータで構成される信号はアンテナ90で全信され、アンテナ90位デュブレタサ92によって上配遺信アンテナとしても投催する。受信された信号は、デュブレクサ92を介してデュモジュレーチ96に出力される。上記信号は協研されてマイクニプロセッサ98に供給される。マイクコプロセッサ96は上記信号をデニードして著声データを出力し、何れたのレートコントロールデータが可容レートボコーダ、COに乗して基地型によって最もれる。毛索レートボコーダ100位、マイクニプロセッサ98から供給された宣声データのエンコーマされたパケットをデコードして、デコードされた宣声デーチのエンコーマされたパケットをデコードして、デコードされた宣声デーチをコーデック102は、デジテル全声音号をデナコグ形態に変換して、再生するためのスピーカ106にアナニグ信号を供給する。

リュートユーザの原ご落上において、音声信号にマイクロホン108糸かしてユーデック102に供給される。ユーデック102は音声指号のアジタル形式に関係して可変レートボニーダ100に供給し、可変レートボニーダ100 は、この例においては、音声アクテンピアイ約よび受像したレート信息に使って沙皮を含れたシートで収音声信号をエンコード18。このエンニードされた音声データは次にマイクエブロセンサ98に供給される。

表型的な実施がにないて、上配シートコントコール信号は最大データレートを増加等しくは減少するために上配リモートニーザに表示する2値に信号である。上配データレートのこの調整はデノスクリートンベルにおいて、実行される。 典型的な実施例に於いて、リモートユーザは上配セル<u>高地局</u>からのレートコントロール信号を受取り決算、その最大送信レートキ10005cs項加または 減少させる。実際には、上配ポコーダでは原理の二カ向配稿に発ける時間の最 大レートの40~50%で上記音声がニンニードされるので、全体のアベレー

るためにオープンループロ<u>において応告することが可能となるこ</u>とも、本題別 <u>において</u>意志されると<u>ころである。</u>

新13個は、真型的な<u>下りリンク</u>レートンントロール製度のブンック無限を示したものである。
<u>普更</u>データはボコーダ120に開始されて、ここで可要レート<u>で</u>キンニードされる、この是明に並いて、上<u>に普声</u>プータのエンコードされたゲータは<u>音</u>大アクティビティ及び、存在する場合には、レートコントロール信号に関って設定される。エンコードされた最声はマイタロプコセッサ122に供給され、<u>マイタロプロセッサ122は</u>外部ン・ス(運ぶせず)からの整査更データを受情しても良い。この<u>報音</u>更データは、信号にデータまたは2次データ(ファクンミリ、コデム、或いは迷信用の他のデジタルデ・タ)を含んでも良い。マイクロプロセッサ122はデータバケットをモジュレータ124に供給し、ここでデータバケットが表調されては実施126に供給される。加算限126に年ジェレータ124からの疑惑されたデータを加算して和信号を透信域128に実施する。ここで、二配信号にキャリア信号と合成され、増幅されて近信年のアンテナ130に供給される。

また、加具後126からの加算された変関信号は、エネルギ・計算ユニット 132にも供給される。エネルギ・計算ユニット132は固定された時間の刊 加算機125からの信号のエネルギーを計算し、シートコントロールコジック 134にこのエネルギー阿値を供給する。シートコントロールコジック134 は活躍した解析と上記エネルギー評価を比較し、これらの比較に近ってレート コントコール信号を供給する。ト建レートコントロール信号は、マイタロプロ ヤッサ122に供給される。マイクロプロセッサ122は、<u>世</u>度データの最大 データレートの創安のためにレートコントロール信号をボコーダ120に依約 する。建国に、マイクコプロセッサ122は、<u>が全</u>データソース(回示を ジデータレートとしては400万至500bps球ケ<u>する。</u>この典型的な実施 例に於いて、ワードでの選挙は<u>またより任い</u>データレートでニンコードされる。 ままば、リモートユーザジブルレート着しくはレート1(8Kbps)の最 大道医データレートで現在動作しているとすると、<u>データの返請的なフルレートフレームのうち</u>4つ毎のフレームをハーフレート(4Kbps)でボンコードすることによって、最大データレートは7/8(7Kbps)に被すされる。 これに対し、上見リモートニーザが<u>度大迷像レートの3/4(6Kbps)の</u> セル高地界の検測すて型的をおこなっていて、セル基地局にリモートユーザに その是大データレートを<u>増加するように信号を送り、まにリモートユーザに最</u> 大道性データンートと、エレートフ/8(7Kbps)を使用する。物品化し た実践所に思いて、上尼レートは可愛レートポコーダ1 3 Cによって供容され たアマスタジートレートの1つ(すなわち、レート1、1/2、1/4及び1 /8)に発定してもよい。

また、マノクロプロセッケ98は、信号化データまたはセル<u>基機局</u>に対して 適信が必要なファクシミリ、モデム、立いは他のアジタルデータ中の2次デー ケチネたことのできる<u>料定デ</u>データを受けする。リモートニーザにより決値さ れるデジタルデータが可変レート送き(けなわち端のかのファクシミリまたは モデムデータ)の吸けにな<u>らない</u>形態のものであれば、マイクロプロセッサる 8はレートニントコール信号によじて送信レートを変化させるか否かをリモートコーデのサービスオプションに基いて決定することができる。

モジュレータ108は上配データ信号を変換して活情機1:0に金額した信号を供給するもので、その信号付出報告れてデュブレクサミ2を介してアンテナ92に無効され、と正<u>基地馬へ向けて</u>来下へ途信される。また、リモートニーザは<u>よりリンク</u>連信リン・スをマニタすると共に、その姿含レートを興度す

17)のデーケンートを動物するために上配レートコントコール信号を使用することもできる。上記レートコントコール信号はマイクロプロセッサ122に基状的に供給されてもよいし、新しくは全体的に供給されたレートコントロール信号に応答することのできるマイクコプロセッサ122を選択してもよい。

上述した<u>アリリンク</u>上の制算のオープンA一プ形数はクローズトループに投いても動作可能であり、それは高いフレームエラーレートまたは他の計画可能な金のような、到達される<u>労働度用のリ</u>モートスサーション<u>を受示する</u>信号に の等することができる。レートコントロールロジック134は、通信ティンネルの性態にも影響を及ぼしうる機本のものの外部干砂に応答することができる。 研究しい事項例の上述したが別はこの整明を使用または作成するために当論 者により可能に通信される。これるの実施例の理本の変形が創資等により容易 に明らかにされるものである。ここに限定される一般的な原則は見明的才能を 使用することなく他の実施例に工用してある。故に、この発明はここに示される 実施外に限定されるべきものではなく、ここに関係された原則及び新規特徴に 矛盾のかいない議題に打容されるべきである。

الماع سيعتم

欝水の缸田

高地域が下りリンクにおいて複数のリモートホーザにメッセージを伝送する記憶システムにおける。前記メッセージ伝送のデータレートを制御する数量であって。

前配下りリンクの使用値を決定する使用失定手段と、

前記使用値を受信し、前監使用値と少なくとも1つの示意の部値とを比較して、 条件によってこの比較に従ってシートコントコール信号を提供するためのシート コントロールコジック手段と、

アクティブメッセージを受信し、接取の追信フレームとして物能アクティブメッセージをエンコードする少なくとも1つの可変レートゲータソーメ年最とを具備し、

割に可変が、タグ・スチ段は、前性レートコントロール皆号に定答して、前性 複数の治律アンームのヤブセットを伝嫁されたエンコードレートでエンコードし、 助正複数の活体アレームの他のフレームをより高いエンコードレートで提供する、 新記メンセージ伝送のゲータンートを判断する任意。

- 2. 前記少なくとも1つの可要ン ドデ・タン ス年段は、可要レートで音声・データをエンコードするための少なくとも1つの可要レートボコーダ手致を具得する、請求項1に記数の搭載。
- 3. 前紀被軍決定手張1、前記リモートユーザへ向けて进信する個分のユネルギーを割定する。伊水県1に記載の保証。

7. 通信機を各々有する複数のリモートユーザが受債機を有する通信センター にメッセージ債与を通信するスペクトル拡散過億期における。システム使用及び 事品に終って通信タオリティを最適化するためのサブシステムであって、

前記システム使用を判断するエネルギー計算要素と、

が配使用のレベルにしたがって条件によってレートコントロール信号を提供し、 システム使用が研究のレベルを燃えていると判断された場合に低いデータレート を使用させるレートコントロールロジッタと、

創記リモートユーザに配収されて、前記レートコントロール信号に従ってメッ セージをエンコードする複数のエンコーダと、

スペクトル主教で興フォーマットに使ってメッセージを遺信する複数のスペク トル位数念信機と、

を具備するサブシステム。

6. 前配エネルギー計算等等に前配器様センターに反要されるものである請求項 7に記載のキプシステムであって、

前記メベクトルを放金間フォーマットに従って前型リャートニーザにメッセー ジを避信し、前記リモートユーザに前型レートコントロール信号を避信する通信 センターが温望さ、

それぞれが成配リモートコーザの対応するユーザに収扱された複数のリモート 受信機であって、スペクトル拡散質数フォーマットに使って有配ン・トコントコ ール信号を受信する複数のリモートで保証と

を受け具備するサブシステム。

4. 通信リソースの使用を最適化する方法であって、

前足通信リソースの前配使用を施定するステップと、

前記別述された気制値と少なくとも1つの機値とを比較するステップと、

前記比較に従ってレートコントロール信号を発生するステップと、

複数の迷信フレームとしてアクティブメッセージをエンコードするステップ とを具備し、

新紀エンコードするステップにおいて、前型レートコントロール信号に吹客して、 特配模型の通信フレームのサブセットを必頼されたエンコードレートでエンコードし、成配模数の返信フレームの他のフレームをより高いエンコードレートで協会する。

通信リソースの使用を最適化する方法。

- 5. 草配型だされた使用値と少なくとも1つの野性の変態ときに較するスケップは、研究使用値を形定の高い使用値値と比較するスケップを具備し、耐配通常リンースの過程のデータレートを開望するスケップは、新配使用値が耐配高い後用間値を始また場合に前配高値のデータレートを報少させるステップを具備する。請求著名に新設の方法。
- 6. 前野股空された住界値と少なくとも1つの所定の開催とを比較するステップは、前野使用値と初定の低い使用層値とを比較するステップを具備し、前配当場りソースの通信のゲータレートを構築するステップは、前配値用値が前配便いを思盟はより落った場合に前記通信のゲータレートを構なさせるステップを具備する。開来項4に配慮の方法。

9. 前記リモート受信器は:

前記シートコントロール信号を受信し、前記シートコントロール信号に応じて シートコマンド(体身を掛性するプロセッサン)

若声ダーク及び感覚レートコマンド信号を受信し、前にレートコマンド信号に そったシートで前近音声データをエンコードする可愛レートポコーダと、 を見知する、独木項でに記載のナブシステム。

- 10. 詩紀可索レートボコーダはさらに、前記音声ゲークのエネルギーに従って前記音声ゲークをエンコードする。詩次項号に記憶のサブシステム。
- 11. 前限プロヤッサはまた通信の非音声データを受信し、前配レートコントロールであた。 ロールであた使ったレートで的配件音声ブータを提供する。標準項9に記載のフ プシステム。
- 12. メッセージデータ及びシートコントコールコマンドを含む信号をスペクトル位数度区フォーマットに関って受信するスペクトル位数受信機と、
- ゼアデータを交信し、初起レートコントロールコマンドに至って前記者アゲー タセニンコ・ドナる可要レートポコーダと、

スペクトルセ数変換フィンマットに使って前数エンコンドされた音声ゲータを 操作する場合場と

を見得する可安レートスペクトル従業・ランシーパ。

3. 前述スペクトル社教受債機と前続す変レートボコーダ間に配限され、スペクトル的政策会フォーマットに従って前記受債された信号を確保するスペクト

ル虹放復数器と、

前にスペクトル位数を開発とれた可変シートボコーダ間に記載され、前に収録された前手を受けて対応メッセージデータ及び前位シートコントロールコマンドを終々に提供するプロセッサと、

を見に具備する健康項1.2に記載の可望レートスペクトル拡散トランシーバ。

- 14. 新記プロセッキは、支に沿位の非音声データを受信する技术項13に記載の可能レートスペクトル拡散トランシーバ。
- 16. 前記可収ンー・ボコ・ダと前記法信息間に反復され、前記ユンコードされた音声データを回答する資訊器を更に具備する対求項12に記憶の可変レートスペクトル複数トランシーペ。
- 15. 前定可型レートボコーダと耐厄波電機関に配置されて前起エンコードを れた管弁ゲークを変数する変異器を更に具備する除水項13に配数の可管レート トランシーバ。
- 17. スペクトル社歌臺地馬において、この高地局のユーザ客畳を制御する装 載であって、

前型器地局の使用を判断するユネルギー計算容器と、

前室使用を記載的と出収し、新担比較に従ってレートコントロール信号を選択 的に提供する比較終と、

スペクトル放散変調フォーマットに使って前配レートコントロール信号を送信 する途間器と、

- 2. 剪記少なくとも1つの可変レートデータソースは、可変レートで音声ダーチをエンコードする少なくとも1つの可変レートボコーダを基礎する。 請求項20に記載の搭乗。
- 22. スペクトル拡散通信フソースの使用を最適化する方法であって、

受信したスペクトル拡散官号の受信エネルギーを設定し、前記通信リソースの 助記状界を判断するステップと、

前は5年時された使用を少なくとも1つの管理と比較するステップと、

前記比較に従って検記通信すソースにおける遺信のデータレートを課数するス テップと。

前記画整されたレートの前記遺信をスペクトル弘教会画フォーマットに従って 独信するステッフと、 を具備する方法

- 23. 「有な何かされた使用を少なくさも1つの所定の側位と比較するステップ は、前を使用を所定の高い性用質値と比較するステップを含み、前2003億3ソー スにおける過程のチータレートを調整するステップは、前記反応が訂記高い使用 調理を与えた場合に前記込むのデータレートを提少させるステップを含む、背景 項22に打造の方法。
- 24. 製品料学された使用と少なくとも1つの研定の開催とを比較するステップは、前配送得着と呼迎の値い変圧開催とを比較するステップを含み、前配送得 リソースにはする価値のデータレートを開発するステップは、最早使用が創設を

を具備してなり、

前記使用が何記所定値より大きい場合、終記レートコントコール信号はデータレートの関タを指示する。

薬地島のユーザ容量を制御する装置。

- 18. 前記リオートユーザに対する逆信用のメッセージデータ及び前記レート コントマール信号を受信し、前記メッセージデータと前記レートコントコール信 号を含成して合成ゲータバケットを提供するためのプロセッサを更に具備する。 請求項して記載の報告。
- 19. 飲むプロセッサと前に送ば繋の時に配置され、飲むスペクトル鉱設を摘 フェ・マットに従って前配合成データパケットを変調するスペクトル鉱管を調整 を実に具備する時本項18に能像の製造。
- 20. 基地県が下りリンク上でメッセ・ジを複数のリモートユーザと通信する スペクトル拡数通信システムに於いて、前型メッセージの通信のブータレートを 駅前する温度であって、

前記でクリンクの使用値を挙折するエネルギー計算姿景と、

前記使用値を受信し、前定使用値と少なくとも1つの所定の間値とを比較して、 条件によってこの比較に従ってレートコントロール信号を選供するレートコント ロールロジックと、

スペクトル並設変勢フォーマットに従って前記レートコントロール信号に従ったレートでデータを選択する少なくとも | つの可要レートデータソースと、 を見降する数量。

、使用版管より符ちた場合に前記過信のデークレートを増加させるステップを含む、 競水表22に記載の方法。